# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number -2003-258879

(43)Date of publication of application: 12.09.2003

(51)Int.Cl.

HO4L 12/56

(21)Application number: 2002-057743 (22)Date of filing: 04.03.2002

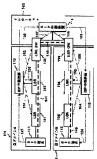
(71)Applicant: MITSUBISHI ELECTRIC CORP

(72)Inventor: NISHIKAWA MASAHIDE

(54) COMMUNICATION BAND RESERVATION SYSTEM, SIP REPEATER AND METHOD FOR BAND RESERVATION

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To prevent the occurrence of service interruption at the start of speech in the case of reserving a band using SIP (session initiation protocol) terminals corresponding to an SIP sequence to be described in an ordinary RFC 2543 (SIP) and RFC 2327 (SDP) by band reservation after session occurrence. SOLUTION: SIP repeaters 113 to 115 repeat SIP messages to be delivered and received between SIP terminals for session establishment by an SIP sequence. In this case, the SIP repeater 115 located at a final position on a call-incoming side holds transferring of an INVITE message transmitted by a call-originating SIP terminal 111 to a call-incoming SIP terminal 112, sends an internal message for instructing band reservation including information of a call-incoming side terminal to all the SIP repeaters 113 and 114 on the call-originating side to reserve the band with a band/filtering condition via an up LSP and a down LSP estimated from the contents of the INVITE message, and thereafter delivers the INVITE message to the call-incoming SIP terminal 112.



# (19)日本国特許庁 (JP)

# (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2003-258879 (P2003-258879A)

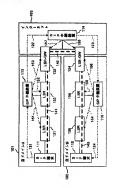
審査請求 未請求 請求項の数24 〇L (全 43 頁)

(21)出職番号	特臘2002-57743(P2002-57743)	(71)出版人 000006013 三菱電機株式会社						
(22) 舟瀬日	平成14年3月4日(2002.3.4)	東京都千代田区丸の内二丁目2番3号 (72)発明者 四川 雅英 東京都千代田区丸の内二丁目2番3号 三 菱電機終式会社内 (74)代理人 10009118 井野王 指生 宏明						
		デ理工 商开 宏明 Fターム(参考) 5K030 HA08 HB11 LC06 LC09 LE16						

# (54) 【発明の名称】 通信帯域予約システム、SIP中総装置および帯域予約方法

### (57) 【要約】

【課題】 通常のRFC2543(SIP)、RFC23 27(SDP)に記載されるSIPシーケンスに対応した SIP端末を用いた帯域予約をセッション発生後帯域予 約によって行う場合、話頭不通の発生を防止すること。 【解決手段】 SIP中継装置113~115は、S1 P手順によるセッション確立のためにSIP端末間で授 受されるSIPメッセージを中継する。このとき、着呼 側最終位置にあるSIP中継装置115は、発呼SIP 総末111が送信するINVITEメッセージを着呼ら 1 P端末112に渡すのを保留し、着呼側端末の情報を 含む帯域予約を指示する内部的なメッセージを発呼側の 全SIP中継装置113、114に送り、INVITE メッセージの内容から推定した上りLSPおよび下りL SPでの帯域・フィルタリング条件によって帯域予約を 行わせ、その後、INVITEメッセージを着呼SIP 端末112に届ける。



# 【特許譜求の範囲】

【請求項1】 [P通信網内に

端末間のセッションを確立する手棚として主にRFC2 543で規定されるSIP手順を用いるSIP端末と、 前記SIP手順によるセッション確立のために前記SI P端末間で得受されるSIPメッセージを中様する際 に、発呼利SIP端末が送信する接続要求メッセージの 内容から発呼側から着呼側への上り方向および着呼側から 発呼側への下り方角での帯域およびパケットフィルタ 条件をそれぞれ推定し、その後、海呼側SIP端末が接 能対、メッセージを応答する前に送信する応答メッセージに 基づきを呼側SIP端末のアドレス情報を使得して前記 推定した下り方向での帯域およびパケットフィルタ条件 に追記し、前記推定した上り方向での帯域およびパケット フィルタ条件と共に登機し、配信を依頼するSIPメ マーンが風景像と

前記SIPメッセージ処理手段の依頼を受けて登録されたより方向と下り方向の帯域およびパケットフィルタ条件を配信する帯域配信手段と、

が配置されていることを特徴とする通信帯域予約システ 20 ム。

### 【請求項2】 [P通信網内に、

端末間のセッションを確立する手順として主にRFC2 5 43で規定されるSIP‐編末と、 前記SIP‐興によるセッション確立のために前記SI P・端末間で程受されるSIP‐編ホンを中職する際 に、発酵側3 P・端末が返信する接続要求メセージの 内容から発呼側から着呼側への上り方向および着呼側から発呼側への下り方向での帯電およびパケットフィルタ 条件をそれぞれ能定するSIPメッセージ側手段と、 前記SIPメッセージ処理手段の依頼を受けて上り方向 と下り方向の帯域および推定パケットフィルタ条件を配 侵する帯被雇任手段と、

が配置される通信帯域予約システムであって、

着呼倒最終段に位置する前記SIPメッセージ処理手段は、

前記接続要求メッセージの受信的に着呼酬SIP端末の 存在を管験式況から確認して当該受信された接触要求メ ッセージの治学師SIP端末への転送を一時保団し、発 呼側に位置する全SIPメッセージ処理手段に対して前 40 記着呼鳴SIP端末のドレス情報を含む内部的な帯域 予約メッセージを修行するともに、前記線器と上巻響・ 側SIP端末のアドレス情報を向記惟定した下り方向で の帯域まよびパケットフィルタ条件を協定して前尾搬定 した上り方向での機場およびパケットフィルタ条件を に登録し、配信を依頼し、その後、前記保留していた接 減要求メッセージを前記機器とと着呼側SIP端末に転 渓する場と、を備え

前記発呼側に位置する全SIPメッセージ処理手段は、 を備えたことを特徴と 受信された前記帯域予約メッセージから着呼側SIP貒 50 信帯域予約システム。

未のアドレス情報を取得して前記推定した下り方向での 帯域およびパケットフィルタ条件に追記して前記推定し た上り方向での構域およびパケットフィルタ条件と共に 登録し、配信を依頼する構成

を備えたことを特徴とする通信帯域予約システム。 【請求項3】 前記S1Pメッセージ処理手段は、

着野側5 1 P端末が応答する接続メッセージを検討する と、前記接続メッセージにて適用される確定帯域および 確定パケットフィルタ条件と、前記推定帯域および推定 パケットフィルタ条件とを比較し、前記推定帯域および 推定パケットフィルタ条件がい場合に前記確定帯域お よび確定パケットフィルタ条件を登録し、配倍を依頼す ることなく当該接続メッセージを発呼側5 1 P端末に向 けて中継する構成、

を備えたことを特徴とする請求項1または2に記載の通 信帯域予約システム。

【請求項4】 前記SIPメッセージ処理手段は、

発呼側S I P糖末が前記接続メッセージの受信に応答する最終確認メッセージを検由すると、前記比較結果を察
限し、前記確定確定および確定パケットフィルタ条件の範囲内 にあり、まだ確定帯域を配信していないとき、下り方向 の帯域およびパケットフィルタ条件として前途定帯域 および確定パケットフィルタ条件として前途定帯域 および確定パケットフィルタ条件として前途定帯域

を備えたことを特徴とする請求項3に紀載の通信符域予 約システム。

【繍求項5】 前記着呼側最終段に位置するS1Pメッセージ処理手段は、

0 前記着呼側S 1 P端末と所定のメッセージによる授受を 試みて存在を確認できたとき前記帯域予約メッセージを 発行する機成。

を備えたことを特徴とする請求項2に記載の通信帯域予 約システム。

【請求項6】 前配着呼觸最終段に位置するSIPメッセージ処理手段は、

前記着呼傳 S I P 端末の機能種別情報から当該着呼側 S I P 端末が要求する最大帯域やパケットフィルタ条件を 別定できる場合は、前記最大帯域やパケットフィルタ条件 に基づき前記確定した下り方向での帯域およびパケットフィルタ条件を接正して登録し起き依頼するとも に、前記最大帯域やパケットフィルタ条件も含めて前記 帯域予約メッセージを発行する構成、を備え、

前記発呼側に位置する全S I P メッセージ処理手段は、 受償された前部借域予約メッセージにて連知された前部 最大帯域やパケットフィルタ条件に基づき前記推定した 下り方向での港域およびパケットフィルタ条件を修正し て登録し配信を依頼する構成、

を備えたことを特徴とする請求項2または5に配載の通 ) 信帯域予約システム。

3 【請求項7】 前記SIPメッセージ処理手段は

前記接続要求メッセージのメディア情報部に記載された 発呼側 S 1 P端末が受け入れ可能と示した複数のメディ ア種別から必要な帯域やボート番号。プロトコルタイプ などの帯域とフィルタリング条件を推定し、前記下り方 命の帯域およびパケットフィルタ条件を設定する構成。 を備えたことを特徴とする請求項1~6のいずれか一つ

に記載の通信帯域予約システム。 【請求項8】 端末間のセッションを確立する手順とし

SIP端末間で授受されるSIPメッセージを中継する 中継手段と、

前記中継手段から発呼側SIP端末が送信する接続要求 メッセージを受けて、前記接続要求メッセージの内容か ら発呼側から着呼側への上り方向および着呼側から発呼 側への下り方向での帯域とパケットフィルタ条件とをそ れぞれ推定し、その後、着呼側SIP端末が接続メッセ ージを応答する前に送信する応答メッセージを前記中継 手段から受けて、前記応答メッセージから着呼側SIP 端末のアドレス情報を取得して前紀推定した下り方向で 20 の帯域およびパケットフィルタ条件に追記し、輸記推定 した上り方向での帯域およびパケットフィルタ条件と共 に登録し配信を依頼する帯域推定手段と、

を備えたことを特徴とするSIP中継装置。

【請求項9】 端末間のセッションを確立する手順とし で主にRFC2543で規定されるSIP手順を用いる SIP端末間で授受されるSIPメッセージを中継する 中継手段と、

前記中継手段から発呼側SIP端末が送信する接続要求 メッセージを受けて、前記接続要求メッセージの内容か 30 ら発呼側から着呼側への上り方向および着呼側から発呼 無への下り方向での帯域およびパケットフィルタ条件を それぞれ推定する際に、着呼側SIP端末の存在を登録 状況から確認して当該受信された接続要求メッヤージの 着呼側SIP端末への転送を一時保留し、前記着呼側S [P端末のアドレス情報を含む内部的な帯域予約メッセ ージを前記中継手段に送出するとともに、当該着呼側S I P端末のアドレス情報を前記推定した下り方向での帯 域およびパケットフィルタ条件に追記し、前記推定した トり方向での帯域およびパケットフィルタ条件と共に巻 40 録し、配信を依頼する帯域推定手段と、

を備えたことを特徴とするSIP中継装置。

【請求項10】 端末間のセッションを確立する手順と 1. でキにRFC2543で規定されるSIP手順を用い るSIP端末間で授受されるSIPメッセージを中継す る中継手段と、

前記中継手段から発呼側SIP端末が送信する接続要求 メッセージを受けて、前記接続要求メッセージの内容か ら発呼側から着呼側への上り方向および着呼側から発呼 それぞれ推定し、その後、前距中継手段から帯域予約メ ッセージを受けて、前記帯域予約メッセージから着呼側 SIP端末のアドレス情報を取得して前記推定した下り 方向での帯域およびパケットフィルタ条件に追記し、前 記推定した上り方向での帯域およびパケットフィルタ条 件と共に登録し配信を依頼する帯域推定手段と を備えたことを特徴とするSIP中継装器。

【請求項11】 前記中継手段から着呼側SIP端末が 応答する接続メッセージを受けて、前記接続メッセージ て主にRFC2543で規定されるSIP手順を用いる 10 にて通知される確定帯域および確定パケットフィルタ条 件と、前記推定帯域および推定パケットフィルタ条件と を比較し、前記推定帯域および推定パケットフィルタ条 件が広い場合に前記接続メッセージから得られる確定帯 域および確定パケットフィルタ条件を登録し、帯域の配 値を依頼することなく当該接続メッセージを発呼側S1 P端末に向けて中継するために前記中継手段に送出する 帯域比較手段、

> を備えたことを特徴とする請求項8~10のいずれか一 つに記載のSIP中継装置。

【請求項12】 前記中継手段から幾呼側51P端末が 応答する最終確認メッセージを受けて、前記比較結果を 参照し、前記確定帯域および確定パケットフィルタ条件 が前記推定帯域および推定パケットフィルタ条件の範囲 内にあり、まだ確定帯域を配信していないとき、下り方 向の搭域およびパケットフィルタ条件として前記確定機 域および確定パケットフィルタ条件を登録し配信を依頼 する帯域確定手段.

を備えたことを特徴とする請求項11に記載の51P中 維装置。

【請求項13】 前記帯域推定手段は、

前記着呼側SIP端末と所定のメッセージによる授受を 試みて存在が確認できたとき前記帯域予約メッセージを 発行する構成、

を備えたことを特徴とする終求項9に記載のS1P中継 装置。

【請求項14】 前配帯域推定手段は、

論記着呼觸SIP端末の機種種別情報から当該着呼側S I P端末が要求する最大帯域やパケットフィルタ条件を 判定できる場合は、前記最大帯域やパケットフィルタ条 件に基づき前記推定した下り方向での帯域およびパケッ トフィルタ条件を修正して登録し配信を依頼するととも に、前記最大帯域やパケットフィルタ条件も含めて前記 帯域予約メッセージを発行する構成。

を備えたことを特徴とする請求項9または13に記載の SIP中継装置。

【請求項15】 前記帯域推定手段は、

前記中継手段から入力された前記帯域予約メッセージに て通知された前記最大帯域やパケットフィルタ条件に基 づき前記推定した下り方向での帯域およびパケットフィ 郷への下り方向での帯域およびパケットフィルタ条件を 50 ルタ条件を修正して登録し、配信を依頼する構成、

を揃えたことを特徴とする請求項10に記載の51P中 維装器。

## 【請求項16】 前記落城推定手段は、

偿する帯域配債手段

前記接続要求メッセージのメディア情報部に記載された 発呼側SIP端末が受け入れ可能と示した複数のメディ ア種別から必要な帯域やポート番号、プロトコルタイプ などの帯域とフィルタリング条件を推定し、前記下り方 向の帯域およびパケットフィルタ条件を設定する機成。 を備えたことを特徴とする請求項8~15のいずれか~ つに組載のSIP中継装置。

【請求項17】 依頼を受けて前記登録された上り方向 と下り方向の帯域および推定パケットフィルタ条件を配

を備えたことを特徴とする請求項8~16のいずれか…

つに記載のSIP中継装器。

【請求項18】 IP通信網において、端末間のセッシ ョンを確立する手順として主にRFC2543で規定さ れるSIP手順を用いるSIP端末間で授受されるSI Pメッセージを中継する場合に、

発呼側51P端末が送信する接続要求メッセージの内容 20 から、発呼側から着呼側への上り方向および兼呼側から 発呼側への下り方向での帯域およびパケットフィルタ条 件をそれぞれ推定する帯域推定工程と、

その後、教呼側SJP端末が接続メッセージを応答する 前に送信する応答メッセージに基づき着呼側SIP端末 のアドレス情報を取得して前記推定した下り方向での帯 域およびパケットフィルタ条件に追記し、前記推定した 上り方向での帯域およびパケットフィルタ条件と共に登 録し配信を依頼する帯域予約工程と、

### を含むことを特徴とする通信帯域予約方法。

【綾求項19】 【P滿僧継において、鑑末間のセッシ ョンを確立する手順として主にRFC2543で規定さ れるSIP手順を用いるSIP端末間で授受されるSI Pメッセージを中継する場合に、

## 着時個最終中継段において、

発呼側SIP端末が送信する接続要求メッセージの受信 時に着呼側SIP端末の存在を登録状況から確認して当 該受信された接続要求メッセージの着呼側SIP端末へ の転送を一時保留する保留工程と、

前記着呼側SIP端末のアドレス情報を含む内部的な帯 40 域予約メッセージを発呼側に存在する全中継段に向けて 発行する内部メッセージ発行工程と、

受信された前記接続要求メッセージの内容から、発呼側 から着呼側への上り方向および着呼側から発呼側への下 り方向での帯域およびパケットフィルタ条件をそれぞれ 推定する帯域推定工程と、

前記確認した着呼側SIP端末のアドレス情報を前記推 定した下り方向での帯域およびパケットフィルタ条件に 追記して前記推定した上り方向での帯域およびパケット

その後、前記保留していた接続要求メッセージを前記確 認した着呼側SIP端末に転送する保留解除工程と、を 34.

## 発呼側に存在する全中継段において、

受信された前記接続要求メッセージの内容から、発呼側 から着呼継への上り方向および着呼側から発呼側への下 り方向での帯域およびパケットフィルタ条件をそれぞれ 推定する構繊推定工程と、

10 受信された前記帯域予約メッセージから着呼側 S 1 P 線 未のアドレス情報を取得して前記推定した下り方向での 帯域およびパケットフィルタ条件に追記して前記推定し た上り方向での帯域およびパケットフィルタ条件と共に 登録し配信を依頼する帯域予約工程と、

### を含むことを特徴とする通信格域予約方法。

【請求項20】 着呼側SIP端末が応答する接続メッ セージを検出すると、前記接続メッセージにて適知され る確定および確定パケットフィルタ条件と、前記推定帯 域および推定パケットフィルタ条件とを比較し、前記推 定帯域および推定パケットフィルタ条件が広い場合に前 記確定帯域および確定パケットフィルタ条件を登録し、 配信を依頼することなく当該接続メッセージを発呼側の SIP端末に向けて中継する帯域比較下程。

を含むことを特徴とする請求項18または19に記載の 诵信带博予约方法。

【請求項21】 発呼側SIP端末が前記接続メッセー ジの受信に応答する最終確認メッセージを検出すると、 前記比較結果を参照し、前記確定帯域および確定パケッ トフィルタ条件が前記推定帯域および推定パケットフィ

30 ルタ条件の範囲内にあり、まだ確定帯域を配信していな いとき、下り方向の帯域およびパケットフィルタ条件と して前記確定帯域および確定パケットフィルタ条件を挙 録し配信を依頼する帯域確定工程、

を含むことを特徴とする請求項20に記載の通信帯域予 約方法。

【請求項22】 前記着呼側器終中継段において、前記 内部メッセージ発行工程では、前記着呼側SIP端末と 漸定のメッセージによる授受を試みて存在を確認できた とき前記帯域予約メッセージを発行することを特徴とす る請求項19に記載の通信帯域予約方法。

#### 【請求項23】 輸記簿呼側最終中継段において、

前記帯域予約工程では、前記着呼側SIP端末の機種種 別情報から当該着呼側SIP端末が要求する最大帯域や パケットフィルタ条件を判定できる場合は、前記婦大樹 域やパケットフィルタ条件に基づき前記推定した下り方 向での帯域およびパケットフィルタ条件を修正して登録 し、配信を依頼し、

前記内部メッセージ発行工程では、前記最大帯域やパケ ットフィルタ条件も含めて前記帯域予約メッセージを発 フィルタ条件と共に登録し配信を依頼する帯域予約工程 50 行し、前記発呼側に存在する各中継段において、

前記帯域予約工程では、

受信された前紀帯域予約メッセージにて通知された前紀 級大帯域やパケットフィルタ条件に基づき前記推定した 下り方向での帯域およびパケットフィルタ条件を修正1. て登録し配信を依頼する、

7

ことを特徴とする請求項19または22に記載の通信帯 域予約方法。

## 【請求項24】 輸記帯域推定工程では、

前記接続要求メッセージのメディア情報部に記載された 発呼側51P端末が受け入れ可能と示した複数のメディ 10 ルータ網である。IPルータ網は、IPパケットの宛先 ア種別から必要な帯域やボート番号、プロトコルタイプ などの帯域とフィルタリング条件を推定し、前記下り方 向の帯域およびパケットフィルタ条件を設定する、

ことを特徴とする請求項18~23のいずれか一つに記 載の通信帯域予約方法。

# 【発明の詳細な説明】

#### [0001]

【発明の属する技術分野】この発明は、インターネット プロトコル(Internet Protocol:以下「IP」という) 通信網における信号手順であるセッション・イニシエー 20 ドレスに着【P蝶末B1302の】Pアドレスを設定し ション・プロトコル(Session Initiation Protocol:以 下「SIP」という)と連携して通信品質保証(OoS: Ouality of Service)を行う通信帯域予約システム、S I P中継装置および通信搭域予約方法に関するものであ 3.

#### [0002]

【従来の技術】マルチプロトコルラベルスイッチング(M ulti-Protocol Label Switching: LXF [MPLS] & いう)技術は、インターネット技術特別調査委員会(IE T F:Internet Engineering Task Force)にて標準化さ れているもので、急速に進展するブロードバンドインタ ーネットを支える基盤技術として期待されている。SI Pは、IETFのRFC2543に規定されるマルチメ ディア通信を実現する制御プロトコルである。

【0003】 図13は、MPLS網でのパケット転送を 説明する図である。図13に示すMPLS網1361 は、ラベルスイッチルータ(Label Switch Router:以下 「LSR」という) 1311,1312,1313,13 14.1315によって構成されている。LSR131 5は、LSR1311に接続され、LSR1311とL 40 SR1212とLSR1314とは、共にLSR131 3に接続されている。

【0004】LSR1311には、IP端末C1301 が収容されている。LSR1312には、LP端末B1 302が収容されている。LSR 1314には、IP端 末A1303が収容されている。LSR1315には、 1P端末D1304が収容されている。

【0005】MPLS網1361内では、1Pパケット は、そのIPパケットの先頭に追加されたラベルを識別

仮想的に張られた経路上を転送される。この仮想的た経 路をラベルスイッチパス(以下、「LSP」という)と 呼ぶ。図13の例で言えば、符号1321, 1322, 1323で示す経路がLSPである。LSP1321 は、LSR1311, 1313, 1312間に張られて いる。LSP1322は、LSR1311. 1313. 1314間に張られている。LSP1323は、LSR 1311、1315間に張られている。 [0006] MPLS1361網の外部は、通常の1P

アドレスだけを見てホップバイホップで転送する通常の IPルータなどで機成される。

【0007】次に、IPパケットの転送方法を説明す る。まず、IP端末C1301は、IP端末A1303 とIP端末B1302にIPパケットを送信するものと する。 I P端末C1301は、発アドレスに自1P端末 C1301の「Pアドレス、着アドレスに着 IP端末A 1303を設定したA宛のIPパケット1341と、発 アドレスに自IP端末Cl30lのIPアドレス、着ア てB卵のIPパケット1342とを1.581311に送 信する。IPパケットのヘッダ領域には、典型的には、 発アドレス、着アドレス、発ポート番号、着ポート番 号、パケット優先度、プロトコルタイプなどのパケット フィルタ条件(以下単に「フィルタ条件」という)が記 載されている。

【0008】LSR1311は、ラベルスイッチテーブ ル1331を持っている。ラベルスイッチテーブル13 31は、受償された I Pパケットのヘッダ領域に記載さ 30 れたフィルタ条件を組み合わせて作成したフィルタ条件 から付与するラベルを導く変換テーブルである。

【0009】 LSR 1311は、受信された1Pパケッ トのヘッダ領域から読み取ったフィルタ条件に基づきラ ベルスイッチテーブルト331を検索し、「Pパケット 1341. 1342に着アドレス条件で合致したフィル タ条件に対応するラベルの番号を I Pパケット134 1、1342の先頭に付与したラベル付きIPパケット 1351.1352をそれぞれ生成し、次のLSR13 13に送信する。ラベル付き1Pパケット1351は、 B宛の I Pパケット1342にラベル「Label:8」が付 与されている。ラベル付き I Pパケット 1 3 5 2 は、A 宛の1Pパケット1341にラベル「Label:5」が付与

【0010】LSR1313は、ラベルスイッチテーブ ル1332を持っている。ラベルスイッチテーブル13 32は、入力されたラベル付き [ Pパケットの入力] F と付与されているラベル値とから出力するラベル値と出 カIFとを決める変換テーブルである。

【0011】LSR1313は、入力されたラベル付き 子とし、そのラベルが各LSR間で付け替えられながら 50 IPパケット1351、1352のラベル値だけを見て

ラベルスイッチテープル1332と比較し、ラベルを付 け替えながら出力IFを決定する。その結果、ラベル付 き! Pパケット1352は、ラベル「Label:5: がラベ ル「Label:7」に付け替えられたラベル付き I Pパケッ ト1353となってLSR1314に出力される。ま た、ラベル付き I Pパケット 1351は、ラベル flabe

1:8」がラベル「Label:2」に付け替えられたラベル付き 1 Pパケット1354となってLSR1312に出力さ れる。

【0012】LSR1314は、ラベルスイッチテープ 10 ル1333を持っている。ラベルスイッチテーブル13 33は、入力されたラベル付き IPパケットを元の IP パケットに変換する変換テーブルである。ラベルスイッ チテーブル1333には、ラベル「Label7:削除」が登 録されている。LSRI314は、入力されたラベル付 き | Pパケット1353のラベルだけを見てラベルスイ ッチテーブル | 333と比較し、ラベル「Labe [7] を削 除し、元のIPパケット「A宛IP」1343をIP端 来A | 3 0 3 に出力する。

【0013】LSR1312は、ラベルスイッチテープ 20 ル1335を持っている。ラベルスイッチテーブル13 35は、入力されたラベル付き 1Pパケットを元の 1P パケットに変換する変換テーブルである。ラベルスイッ チテープル1335には、ラベル「Label2: 解除」が登 録されている。LSR1312は、入力されたラベル付 き 1 Pパケット 1 3 5 4 のラベルだけを見てラベルスイ ッチテーブル1335と比較し、ラベル「Label2」を削 除し、元の1Pパケット「B宛1P」1345を1P端 末B1302に出力する。

【0014】さらに発アドレス、発ポート番号などを組 30 み合わせてフィルタ条件を設定することも可能である。 例えば、1P端末C1301は、送信するIPパケット の着アドレスを I P端末 A I 3 O 3 でも I P端末 B 1 3 02でもない「袋アドレスC、発ポート番号80」とす ることができる。この場合、ラベルスイッチテーブル1 331に「発アドレスC、発ポート番号80:が登録さ れ、それに付与するラベル「Label9」が定められている ので、LSR1311では、IP端末C1301から送 信された 1 Pパケットとラベルスイッチテーブル133 1 とが比較され、ラベル「Labe19」を追加した「C発 1 40 P. Label:9: なるラベル付き L Pパケット1355が 生成され、LSR1315に出力される。

【0015】LSR1315は、ラベルスイッチテーブ ル1334を持っている。ラベルスイッチテーブル13 34は、入力されたラベル付き I Pパケットを元の I P パケットに変換する変換テーブルである。ラベルスイッ チテーブル1334には、ラベル「Label9:削除」が登 録されている。LSRI315は、入力されたラベル付 き1Pパケット1355のラベルだけを見てラベルスイ ッチテーブル1334と比較し、ラベル「Label9」を削 50 【0022】LSR1436は、LSR-GW1437

除し、元のIPパケット「C発IP」1344をIP端 末D1304に出力する。

【0016】 このようにして、MPLS網1361内で はIPパケットに付与されたラベルを基にしてIPパケ ットが転送され、端末間の通信が行われる。このような MPLS網1361を使用する理由は、次の(1)~ (4) に挙げるような利点があることによる。

【0017】すなわち、(1)各LSP1321,132 1323によって経路と帯域の押継が容易になる。 (2)各ラベルには優先度も付与されており、各LSR でLSPの優先度に応じた優先制御・帯域制御が可能に なる。(3)各LSPに優先度と帯域を設定することに よって I P 電話などに必要な通信品質保証(OoS)が確 実に実施できる。(4)人口LSRでフィルタ条件とL SPを対応させ指定したコネクションだけに使用を限定 することによって、不特定多数の他のコネクションには 通信品質保証(OoS)を行った LSPを使用させない仮 想専用線が容易に構築できる。

【0018】次に、翔14~図16を参照して、MPL S技術を用いたVoIP(Voice over IP)の具体例を説 明する。なお、図14は、従来のIP織結通信網の構成 例を示すシステム図である。図15は、図14に示す利 設IP網におけるIP電話の信号手順並びに通信品質保 証方法を説明するシーケンスである。図16は、図14 に示すコールエージェント (CA) による構成予約方法 を説明する図である。

【0019】 図14において、自ドメインA1401 と、自ドメインB1405と、他ドメインC1402 と、他ドメインD1403と、他ドメインE1404と は、管理ドメインであって、それぞれ、電話網1411 ~1415とそれを収容するメディアゲートウェイ(Med ia Gateway:以下「MG」という)1421~1425 を備えている。

【0020】各ドメインに存在する電話繰1411~1 4 1 5 は、IP 電話端末と私設電話交換機(PBX)を含 む従来の電話網である。MG1421~1425は、従 来の電話網とIP電話通信網とを相互接続し、信号メッ セージを変換するとともに、音声情報をIPパケットに 包んで送信する機能を有する装置である。

【0021】図14では、IP電話通信網 (MPLS 網) は、私設1P網1491とインターネット1492 とで構成されるとしている。IP電話通信網(MPLS 額)は、エッジに存在する小型のラベルスイッチルータ であるLSR1431~1435と、コアネットワーク を構成する大型のラベルスイッチルータであるLSRI 436、LSR-GW1437と、コールエージェント (Call Agent:以下「CA」という)1441, 1442 とで構成されている。LSR-GW1437は、私設1 P網1491とインターネット1492とを接続する。

とLSR1431とLSR1435との間を接続する。 CA1441は、私設IP網1491に設けられ、CA 1442は、インターネット1492に設けられてい る。なお、符号1451, 1452は、前述したLSP である。 LSP1451は、LSR1431、143 6. 1435の間に張られている。LSP1452は、 LSR1431, 1436, LSR-GW14370## に帯られている。

【0023】私設 I P網 1 4 9 1 では、 L S R 1 4 3 1 に自ドメインA 1 4 0 1 のM C 1 4 2 1 が収容され、L 10 I T E ) 1 4 7 1 の宛先を確認し、接続要求メッセージ SR1435に自ドメインB1405のMG1425が 収容されている。また、インターネット1492では、 LSR1432に他ドメインC1402のMG1422 が収容され、LSR1433に他ドメインD1403の MG 1 4 2 3 が収容され、LSR 1 4 3 4 に他ドメイン E1404のMG1424が収容されている。図14の 例で言えば、CA1441は、MG1421. 1425 からの1P信号メッセージを中継し、必要な構憾を1S R 1 4 3 1、 1 4 3 6、 1 4 3 5 に通知して通信品質保 紙(〇oS)を実現することを行う。

【0024】ここで、例えば、特開2001-2748 3 3 号公報 (VoIP用通信品質保証パス設定方法とネ ットワーク管理システム)では、図14における私粉1 P細1491を介して自ドメインA1401と自ドメイ ンB1405との間でパケット転送を行う場合の通信品 質保証方法が開示されている。そこで、図14を参照し て、上記公報に開示されている内容を概説する。 【0025】図14において、網管理者は、自ドメイン A1401と自ドメインB1405との間で通話が頻繁 に行われる場合、まず、自ドメインA1401から自ド 30 メインB | 405へのLSPをLSR1431, 143 6, 1435を通るLSP1451として設定しておき 予め複数呼分相当の帯域を確保しておく。

【0026】また、網管理者は、自ドメインA1401 内のMC1421と自ドメインB1405内のMC14 2.5との間で転送される LP銀紙パケットが上記LSP 1451を使用して転送されるように、LSR1431 とLSR1435の入り口フィルタ条件を設定してお ۷.

【0027】なお、設定したLSP1451の帯域は、 シグナリングサーバであるCA1441が各LSR14 31、1436、1435に対して帯域増加/帯域減少 指示 1461、1462、1463を出力することで、 CAI441からの要求に応じて、帯域の増減設定がで きるようになっている。

【0028】さて、白ドメインA1401内の電話編1 4.1 | における電話機から自ドメインB | 4.0.5内の電 話細1415における電話機に発酵する場合。 白ドメイ ンA 1 4 0 1 内の電話網 1 4 1 1 における電話機は、雷

12 1とを中継するMG1421に対し、そのPBXを介し て電話網の接続要求(SETUP)メッセージを通知す

【0029】MGI42Iは、接続要求(SETUP)メ ッセージを受信すると、発呼削電話機からの音声情報を I Pパケット化する予備設定処理をした後、対応する私 設1P網1491の接続要求メッセージ(INVITE) 1471をシグナリングサーバであるCA1441に送 信する。CA1441は、接続要求メッヤージ(INV (INVITE) | 472を自ドメインB | 405のMG 1425に通知する。

【0030】自ドメインB1405のMG1425は、 送られてきた私設IP網1491の接続要求メッセージ (INVITE)1472を歯話網1415の接続超北メ ッセージ(SETUP)に変換し、電話網1415内の図 示しない PBXに通知する。電話網1415内の PBX は、通知された接続要求メッセージ(SETUP)に対応 する着呼側電話機に接続要求メッセージ(SETUP)を 20 通知する。

【0031】 着呼側電話機は、通話を行う場合、接続メ ッセージ(CONN)を電話網1415内のP8Xに通知 する。PBXは、受け取った接続メッセージ(CONN) を自ドメインBI405内のMG1425に転送する。 MC1425は、接続メッセージ(CONN)を受信する と、着呼側電話機からの音声情報をIPパケット化する 予備設定処理をした後、電話網1415の接続メッセー ジ(CONN)を私設 I P網 1 4 9 1 の接続メッセージ (2000K)に変換し、CA1441に通知する。

- 【0032】CA1441は、例えば後述する図16に 示すように現在通話中のセッション数とLSP 1 4 5 1 の余剰帯域を比較し、当該セッションを収容するのに十 分な余剰帯域があればLSR1431.1436.14 35に帯域変更指示を行うことなく、接続メッセージ (2000K)を自ドメインA1401のMG1421に 通知する。MG1421は、受け取った私設 [P網]4 91の接続メッセージ(2000K)を電話網1411の 接続メッセージ(CONN)に変換し、発呼側電話機に通 知する。
- 【0033】発呼側電話機は、上記のSETUPの手順 でMG1421、CA1441、MG1425を介し て、着呼側電話機に最終確認メッセージ(CONN AC K)を通知する。これによって、私設1P細1491を 介した自ドメインA1401と自ドメインB1405と の間でのIP電話が行われる。

【0034】 ここで、CA1441では、接続メッセー ジ(2000K)を受け取ると、例えば図16に示す方法 で予約帯域を制御し通信品質保証(QoS)を実現して いる。図16において、CA1441は、各呼の生成・ 話綴14 | 1 内の図示しないPBXと私設 I P網149 50 消滅タイミング 1604と関係ない任意のタイミング

で、1P電話の使用帯域1601と自己のLSP予約帯 域1602とのマージン1603を比較し、マージン1 603が常に…定量を保つようにLSP予約帯域160 2を制御する。すなわち、使用帯域1601が増加すれ ば、新規しSPを開設するなどの方法でLSP予約帯域 1602を増加させる一方、使用帯域1601が減少す れば、新規LSPを閉塞するなどの方法でLSP予約帯 域 1602を減少させる。

13

【0035】 このようにマージン1603が常に一定量 を保つようにLSP予約帯域 1 6 0 2 を制御することに 10 よって、CA1441では、各呼毎の生成・消滅タイミ ング1604で各LSR1431, 1436, 1435 の帯域修正制御を行う必要がなくなり、帯域修正による 遅延で接続遅延が発生するのが防止される。このとき、 CA1441は、使用可能なLSPに収容されるフィル タ条件(ボート番号)をMG 1 4 2 1 に通知し、MG 1 4 21では通知されたポート番号しか使用しないようにな っている。その結果、各呼俗にフィルタ条件としてのポ 一ト番号設定処理を行うことによる接続選延が防止され

【0036】次に、図15を参照して、以上のように行 われる私設 I P網 | 49 | における I P電話の信号手順 を説明する。図15では、従来の徹話網における信号手 順とSIPとをインターワークするメディアゲートウェ イ(MG)を用いて、IP電話を実現するシーケンス例が 示されている。

【0037】図15において、PBX1501は、自ド メインA 1401内の電話網1411におけるPBXに 対応し、MG1502は、自ドメインA1401内のM G 1 4 2 1 に対応している。CA 1 5 O 3 は、私設 I P 30 網1491におけるCA1411に対応している。MC 1504は、自ドメインB1405内のMG1425に 対応し、PBX1505は、自ドメインB1405内の 製話網 1 4 1 5 における P B X に対応している。

【0038】発呼側のPBX1501は、 総話機から送 られてきた接続要求メッセージ(SETUP)1511を MG1502に通知する。MG1502は、受け取った 接続要求メッセージ(SETUP)1511をIP通信網 における接続要求メッセージ(INVITE)1512に け取った接続要求メッセージ(INVITE)1512を 接続要求メッセージ(INVITE) | 513としてMG 1504に通知する。

【0039】MG1504は、受け取った接続要求メッ セージ(INVITE)1513を電話網における接続要 ポメッセージ(SETUP)1514に変換してPBX1 505に通知するとともに、INVITE受信確認メッ セージ(100Trving)1515を生成し、CA1503 に通知する。CAISO3は、受け取ったINVITE 受信確認メッセージ(100Trying)1515を1NV1 50 【0044】

TE受信確認メッセージ(100Trying)1516として MG1502に通知する。

【0040】PBX1505は、受け取った接続要求メ ッセージ(SETUP)15 | 4を着呼側の歯話縦におけ る電話機に通知するとともに、呼設定のための処理中メ ッセージ(CALL PROC) 1517をMG1504 に通知する。MG1504は、PBX1505から呼殺 定のための処理中メッセージ(CALL PROC)15 17が通知されると、1P通信網における呼出し中表示 メッセージ(180Ringing)1518に変換し、CA1 503に通知する。CAI503は、受け取った呼出し 中表示メッセージ(18 ORinging)1518を呼出し中 表示メッセージ(180Ringing)1519としてMG1 502に通知する。MG1502は、受け取った呼出し 中表示メッセージ(180Ringing)1519を電話網に おける呼殺定のための処理中メッセージ(CALL PR OC)1520に変換し、PBX1501に通知する。 【0041】次いで、PBX1505は、着呼側の電話 網における電話機から接続メッセージ(CONN)152 20 1が通知されると、その接続メッセージ(C()NN)15 21をMG1504に通知する、MG1504は、PB X I 5 O 5 から受け取った接続メッセージ(CONN) 1 521を1P通信網における接続メッセージ(2000) K) 1522に変換し、CA1503に通知する。CA 1503は、接続メッセージ(2000K)1522を受 け取ると、図16で説明した方法で予約帯域の制御を行 い、接続メッセージ(2000K)1523をMG150 2に通知する。

【0042】MG1502は、受け取った接続メッセー ジ(2000K)1523を電話網における接続メッセー ジ(CONN)1524に変換し、PBX1501に通知 する。PBX1501は、受け取った接続メッセージ (CONN)1524を発呼側の雲話網における電話機に 通知し、発呼側の電話線における電話機から送られてき た最終確認メッセージ(CONN ACK)1525をM G1502に通知する。

【0043】MG1502は、受け取った最終確認メッ セージ(CONN ACK)1525をIP通信網におけ る最終確認(ACK)メッセージ 1526 に変換し、CA 変換し、CA1503に通知する。CA1503は、受 40 1503に通知する。CA1503は、受け取った最終 確認メッセージ(ACK)1526を最終確認メッセージ (ACK)1527としてMG1504に通知する。MG 1504は、受け取った器終確認メッヤージ(ACK)1 527を電話網における最終確認メッセージ(CONN ACK)1528に変換し、PBX1505に通知す る。PBX1505は、受け取った最終確認メッセージ (CONN ACK)1528を着呼側の電話網における 鐵話機に通知する。これによって、IP 電話が開始され

15

【発明が解決しようとする課題】以上のように、特開2001-274833号公根では、関14に示す自ドメインA1401内の電話網1411と自ドメインB1405内の電話網14156ドメインB1405内の電話網14150間の通話のように下か予側し得る2線末間の接続要求に対し、品質保証パスの予備確保帯域を全動分离慮して設定しておく帯域事件予約方式では、実際に接続要求が発生した場合に各呼毎に帯域予約手順を実行する必要がなく、接続遅延を関くすることができるという引起がある。

【0045】しかし、特開2001-274833号公 報に記載されたような帯域事前予約方式では、図14の 例で言えば、途中に不特定多数の端末が接続されたイン ターネット1492のような1P通信網を経由する自ド メイン A 1 4 1 1 内の 電話網 1 4 1 1 と他ドメイン C 1 402内の電話網1412との間のように、接続要求が まれにしか発生しないような予測し難い2端末間の接続 要求に対しても余剰な品質保証をしたLSP1481. 1482, 1483を設定することになり、未使用の無 駄な裕域が多くなり無駄が発生するという問題がある。 【0046】すなわち、従来の帯域事前予約方式では 少数のMG1421と1425間などでコネクションを 集約し、実質的に少数のポイント間だけに接続が限定さ れる場合は、LSPを事前にフルメッシュに設定するこ とが可能である。しかし、実質的に無数のドメインに存 在する無数のMCと接続する可能性のあるインターネッ ト1492を介したような接続では、CA1442が接 続要求を受ける前に行う帯域事前予約のLSPだけでは 無駄な資源消費が多くなる。したがって、白ドメインと 他ドメインとを接続するにはCA1442が接続要求を 30 受けた後LSR1432とLSR1437の間にLSP 1481を張る帯域事後予約の動作が必要になるが、そ れを行うと従来の帯域事前予約方式では、接続遅延が発 生するという問題がある。

[0047]また、図16に示すような環保予約方式によれば、図14に示すように電話機だけをM6を介して接続する方法では、MC1422に必要な帯域が常に固定となるので、マージン1603を次の重新周期までに必要な帯域が分1605とに予測できる。しかし、1P電話に関らないS1P端末間の接続では任意の帯域 40が要求できるため、マージン1603を簡単に超過する可能性があり、各呼の接続要求発生後と帯域を確保する帯域事後を新方式を併用しなければならないという問題がある。

【0048】さらに、コネクションの要求する帯域量が 不定の場合、上記のマージン1603は、コネクション の要求する最大帯域に対して十分な量を確保する必要が あり、無駄な留保帯域がさらに多くなるという問題があっ。

【0049】加えて、任意のSIP端末間の接続では、

複数の帯域下約型コネクション、非帯域予約型コネクションが同時に使用可能であり、呼毎に要求治資や使用ボート番号の異なるコネクションを同一のS1P端末間で使用する場合がある。この場合、呼毎にC水から1SRに端末間アドスの他に各コネクションを同いのSPによったがある。つまり、異なる品質変のコネクションが同一の変化を受け、混合が保証でなくなる可能性がある。しかも、典型的な51P端末では、使用するボート番号は、発呼時に接続要求メセージ(INVITE)と接続メッセージ(2000K)との中で端末が指定して決めるので、準備できている1SPのフィルタ条件であるボート番号を予めSPに多りである。

【0050】要するに、従来の帯域率納予約方式は、 の Cを介して接続される予測可能な2点間で、単一品質で 脳密端域かつ複数のストリームを指令可能な場合に使用 可能で、一般的な51P端末期のセッションには使用し にくいという問題がある。したがって、任意の51Pは 20 末間で、任意の複数の51Pセッションを使用する場合 には、呼の発生後にSIPメッセージに示される帯域や フィルタ条件を設定する帯域率後予約方式が必要であ る。

【0051】しかし、従来のFFC2543のSIP年 順による単純な帯域事後予約方式では、帯域予約あるい はフィルク条件を設定するまでの時間禁により、着呼順 で活頭が下端になるという問題がある。特に、SIP手 原では、着呼側離その応差する複統メッセージ(200 OK)に、着呼側離末のIPアドレス、着呼側が使用するメディ7種別・帯域・ボート番号などを表示するの で、当該海岬側の応音する接続メッセージ(200 K)をSIPプロキシが受信した後に帯域予約手順を実 行すると、その処理時間によって必ず話頭不適が発生す るという問題がある。

【0052】以下に、図17と図18を参照して具体的に説明する。なお、図17と図18は、RFC2543 伝式されるS1Pを用いた1P6号手順と事跡は事跡は予約 手順とを結合したシーケンス例である。図17は、帯域 配信広答を待つ場合を示し、図18は、帯域信息に答さ 特たない場合を示している。図17と図18では、デバ イスとして、野手削1701とS1Pプロナシ1702 と帯域予約技麗1704とが示されている。LSRs配 信処理1705は帯域予約技麗1704にで行われる全 ての1SRに帯域を配信する処理を示している。

【0053】 図17において、発呼網1701は、発呼 要求が発生すると、着呼側1703に向けて接接要求 ッセージ(1NV1TE)1711を活信する。この接続 要求メッセージ(1NV1TE)1711は、S1Pプロ サン1702にて受け付けられ、接続要求メッセージ 50(1NV1TE)1712として着呼側1703に伝達さ

3.

113.

【0054】着呼側1703では、接続要求メッヤージ (INVITE)1712を受け取ると、INVITE受 信確認メッセージ(100Trving)1713を発呼側17 01に向けて送偿する。このINVITE受信確認メッ セージ(100Trying)1713は、SIPプロキシ17 02にて受け付けられ、INVITE受信確認メッセー ジ(100Trving) | 714として発呼側1701に伝達 される。

認メッセージ(100Trying)1713を送信した後に、 呼出し中表示メッセージ(180Ringine)1715を発 呼側1701に向けて送偿する。この呼出し中表示メッ セージ(180Ringing)1715は、SIPプロキシ1 702にて受け付けられ、呼出し中表示メッセージ(1 8 ORinging) 17 16 として発呼側 170 1 に伝達され

【0056】次いで、着呼側1703が、接続メッセー ジ(2000K)1717をSIPプロキシ1702に向 けて送信すると、SIPプロキシ1702は、接続メッ 20 セージ(2000K)|717を発呼側1701に伝達す るのを保留して帯域予約装置1704に対して帯域配信 要求メッセージ1718を送信する。その結果、帯域予 約装置1704では、LSRs配信処理1705によっ て全てのLSRに帯域を配偶する処理が行われる。帯域 予約装置1704は、配信処理が終了すると、SIPプ ロキシ1702に対して帯域配信応答メッセージ171 9を決償する。

【0057】SIPプロキシ1702は、帯域配信応答 メッセージ1719を受信すると、先に着呼側1703 30 から受け取っていた接続メッヤージ(2000K)171 7を接続メッセージ(2000K)1720として発呼側 1701に送信する。発呼側1701では、接続メッセ ージ(2000K)1720を受け取ると、着呼側170 3に向けて最終確認メッセージ(ACK)1721を送信 する。この最終確認メッセージ(ACK)1721は、S 1 Pプロキシ1702にて受け付けられ、最終確認メッ セージ(ACK)1722として着呼側1703に伝達さ れる。

[0058]以上の動作過程において、着呼順1703 40 が接続メッセージ(2000K)1717を送信した後、 発呼側1701が接続メッセージ(2000K)1720 を受け取るまでの間に、帯域配信に要する時間差172 3が存在するので、この時間差1723に相当する時間 だけ話頭が不通となり、上記の話頭断が発生する。

【0059】次に、図18において、S1Pプロキシ1 702は、着呼側1703から接続(2000K)171 7を受信すると、帯域予約装置1704に対して帯域配 信要求メッセージ1718を送信するとともに、接続メ ッセージ(2000K) 1801を発酵側1701に伝達 50 に前記SIP端末間で授受されるSIPメッセージを中

18

する。その結果、帯域予約装置1704では、しSRs 配信処理1705によって全ての1.5 Rに帯域を配信す る処理が行われる。並行して発呼側1701では、接続 メッセージ(2000K)1801を受け取ると、着呼側 1703に向けて最終確認メッセージ(ACK)1802 を送信する。この最終確認メッセージ(ACK)1802 は、SIPプロキシ1702にて受け付けられ、最終確 認メッセージ(ACK)1803として着呼側1703に 伝達される。最終確認メッセージ(ACK)1803の第 【0055】 養呼側1703では、INVITE受信確 10 呼側1703への伝達が終了した後に、帯域予約装置 1 704では、配信処理が終了し、S1Pプロキシ170 2に対して帯域配信応答メッセージ1804を送信す

> 【0060】以上の動作過程において、SIPプロキシ 1702は、着呼削1703が送信した接続メッセージ (2000K)1717を保留することなく発呼削170 1に接続メッセージ(2000K)1801を送信してい るが、帯域配信に要する時間差1805が存在するの で、この時間差1805に相当する時間だけ話頭が不通 となり、同様に上記の話頭断が発生する。

> 【0061】 さらに、SIPメッセージのTo:フィー ルドとFrom:フィールドに記載される"ユーザ名® ホスト名"のメールアドレス表記のホスト名は、一般的 にSIPプロキシホストのホスト名やドメイン名である 可能性もあり、着呼伽迦末のホスト名とは断定できな い。したがって、発呼側端末は、直接To;フィールド の宛先メールアドレスから着呼側端末のIPアドレスを 得て、セッションを収容するLSPのフィルタ条件に使 用することができないという問題がある。

【0062】加えて、draft-ietf-sip-manyfolks-resou rce-03.txt(expire2002/5)に見られるように、IETF のSIP-WG(Working Group)では、現在、SIPと帯 域予約手順を結合した拡張シーケンスが検討されてい る。しかし、このシーケンスはRFC2543記載の一 粉的なSIP手順に基づくSIP端末と可換性がないと いう問題もある。

【0063】この発明は上記に鑑みてなされたもので、 通常のRFC2543(SIP)、RFC2327(SD P)に記載されるSIPシーケンスに対応したSIP端 末を用いた帯域予約をセッション発生後帯域予約によっ て行う場合、話題不通の発生を防止することができる通 信帯域予約システム、SIP中継装置および通信帯域予 約方法を得ることを目的とする。

#### [0064]

【課題を解決するための手段】上記目的を達成するため に、この発明にかかる通信帯域予約システムは、IP通 信網内に、端末間のセッションを確立する手順として主 にRFC2543で規定されるSIP手順を用いるSI P端末と、前記SIP手順によるセッション確立のため 継する際に、発呼側SIP端末が送信する接続要求メッ セージの内容から発呼側から着呼側への上り方向および 着呼側から発呼側への下り方向での帯域およびパケット フィルタ条件をそれぞれ推定し、その後、着呼側SIP 端末が接続メッセージを応答する前に送信する応答メッ セージに基づき着呼側SIP端末のアドレス情報を取得 して前記推定した下り方面での搭域およびパケットフィ ルタ条件に追記し、前記推定した上り方向での帯域およ びパケットフィルタ条件と共に登録を行い、配信を依頼 するSIPメッセージ処理手段と、前記SIPメッセー 10 ジ処理手段の依頼を受けて登録された上り方向と下り方 向の帯域およびパケットフィルタ条件を配信する帯域配 信手段とが配置されていることを特徴とする。

【0065】この発明によれば、通信帯域予約システム は、IP通信網内に、端末間のセッションを確立する手 順として主にRFC2543で規定されるSIP手順を 用いるSIP端末と、前記SIP手順によるセッション 確立のために前記SIP端末期で授受されるSIPメッ セージを中継するSIPメッセージ処理手段と、渝記S IPメッセージ処理手段の依頼を受けて登録された上り 方向と下り方向の帯域および推定パケットフィルタ条件 を配信する帯域配信手段とを配置することにより構成さ れている。ここに、SIPメッセージ処理手段では、S IPメッセージを中継する際に、発呼側SIP端末が送 信する接続要求メッセージの内容から発呼側から着呼側 への上り方向および着呼側から発呼側への下り方向での 帯域およびパケットフィルタ条件がそれぞれ推定取得さ れ、その後、着呼側SIP端末が接続メッセージを応答 する前に送信する応答メッセージに基づき着呼側SIP 端末のアドレス情報を取得して前記推定した下り方向で 30 の帯域およびパケットフィルタ条件に適配され、前記推 定した上り方向での帯域およびパケットフィルタ条件と 共に登録され、配僧が依頼される。

【0066】つぎの発明にかかる通信帯域予約システム は、1 P 通信編内に、端末間のセッションを確立する手 順として主にRFC2543で規定されるSIP手編を 用いるSIP端末と、前記SIP手順によるセッション 確立のために前記SIP端末間で授受されるSIPメッ セージを中継する際に、発呼側SIP端末が送信する接 続要求メッセージの内容から発呼側から着呼側への上り 40 パケットフィルタ条件と共に登録され、配信が依頼さ 方向および着呼側から発呼側への下り方向での帯域およ びパケットフィルタ条件をそれぞれ推定するSIPメッ セージ処理手段と、前記SIPメッセージ処理手段の体 類を受けて登録された上り方向と下り方向の帯域および 推定パケットフィルタ条件を配信する帯域配信手段とが **松濶される通信帯域予約システムであって、着呼側最終** 段に位置する前記SIPメッセージ処理手段は、前記接 続要求メッセージの受信時に着呼側SIP端末の存在を 登録状況から確認して当該受信された接続要求メッセー ジの養呼側SIP端末への転送を一時保留し、発呼側に 50 は、上記の発明において、前記SIPメッセージ処理手

位置する全SIPメッセージ処理手段に対して前記粉呼 側SIP端末のアドレス情報を含む内部的な帯域予約メ ッセージを発行するとともに、前記確認した着呼側 5 1 P端末のアドレス情報を前記推定した下り方向での帯域 およびパケットフィルタ条件を追記して前記推定した上 り方向での帯域およびパケットフィルタ条件と共に登録 し、配信を依頼し、その後、前紀保留していた接続要求 メッセージを前記確認した着呼側SIP端末に転送する 構成を備え、前記発呼側に位置する全SIPメッセージ 処理手段は、受信された前記帯域予約メッセージから着 呼側SIP端末のアドレス情報を取得して前記推定した 下り方向での帯域およびパケットフィルタ条件に追記し て前記推定した上り方向での帯域およびパケットフィル タ条件と共に登録し、配偿を依頼する構成を備えたこと を特徴とする。

【0067】この発明によれば、通信帯域予約システム は、IP通信網内に、端末間のセッションを確立する手 順として主にRFC2543で規定されるSIP手順を 用いるSIP端末と、前記SIP手順によるセッション 確立のために前記SIP端末間で授受されるSIPメッ セージを中継するSIPメッセージ処理手段と、前記S I Pメッセージ処理手段の依頼を受けて登録された上り 方向と下り方向の帯域および推定パケットフィルタ条件 を配信する帯域配信手段とを配置することにより継載さ れている。ここに、SIPメッセージ処理手段では S IPメッセージを中継する際に、発呼側 S I P端末が送 信する接続要求メッセージの内容から、発呼側から着呼 関への上り方向および着呼側から発呼側への下り方指で の帯域およびパケットフィルタ条件がそれぞれ推定取得 される。そして、着呼側最終段に位置するSIPメッセ 一ジ処理手段では、前記接続要求メッセージの受俗時に 着呼順SIP端末の存在を登録状況から確認して当該受 信された接続要求メッセージの着呼側SIP端末への転 送が…時保留され、発呼側に位置する全SIPメッセー ジ処理手段に対して前記着呼側SIP端末のアドレス情 報を含む内部的な帯域予約メッセージが発行される。並 行して、前記確認した着呼側SIP端末のアドレス情報 を前記推定した下り方向での帯域およびパケットフィル タ条件を追記して前記推定した上り方向での帯域および れ、その後、前記保留していた接続要求メッセージが前 記確認した着呼側SIP端末に転送される。また、前記 発呼側に位置する全SIPメッセージ処理手段では、受 信された前記帯域予約メッセージから着呼側SIP需末 のアドレス情報を取得して前記推定した下り方向での搭 域およびパケットフィルタ条件に追記され前記推定した 上り方向での帯域およびパケットフィルタ条件と共に登

【0068】 つぎの発明にかかる通信帯域予約システム

録され、配信が依頼される。

段は、着呼側SIP端末が応答する接続メッセージを検 出すると、前記接続メッセージにて通知される確定帯域 および確定パケットフィルタ条件と、前記推定帯域およ び推定パケットフィルタ条件とを比較し、前記推定帯域 および推定パケットフィルタ条件が広い場合に前記確定 帯域および確定パケットフィルタ条件を登録するのみ

で、前記帯域配信手段に配信動作を行わせることなく当 該接続メッセージを発呼側SIP端末に向けて中継する 構成を備えたことを特徴とする。

【0069】この発明によれば、上記の発明において、 前記SIPメッセージ処理手段では、着呼側SIP端末 が応答する接続メッセージが検出されると、前記接続メ ッセージにて通知される確定借域および確定パケットフ ィルタ条件と、前配推定帯域および推定パケットフィル タ条件とが比較され、前記推定帯域および推定パケット フィルタ条件が広い場合に前記確定帯域および確定パケ ットフィルタ条件を登録するのみで、配信を依頼し完了 を待ち合わせることなく当該接続メッセージが発興催り 1 P端末に向けて中継される。

【0070】つぎの発明にかかる通信帯域予約システム 20 は、上記の発明において、前記SIPメッセージ処理手 段は、発呼側SIP端末が前記接続メッセージの受信に 応答する最終確認メッセージを検出すると、前記比較結 果を参照し、前記確定帯域および確定パケットフィルタ 条件が前記推定帯域および推定パケットフィルタ条件の 範囲内にあり、まだ確定帯域を配信していないとき、下 り方向の帯域およびパケットフィルタ条件として前記確 定帯域および確定パケットフィルタ条件の配信を依頼す る構成を備えたことを特徴とする。

【0071】この発明によれば、上記の発明において、 前記SIPメッセージ処理手段では、発呼側SIP端末 が前記接続メッセージの受信に広答する最終確認メッセ ージを検出すると、前記比較結果を参照し、前記確定帯 域および確定パケットフィルタ条件が前記推定帯域およ び推定パケットフィルタ条件の範囲内にあり、まだ確定 帯域を配信していないとき、下り方向の帯域およびパケ ットフィルタ条件として顔記確定帯域および確定パケッ トフィルタ条件の配信が依頼される。

【0072】 つぎの発明にかかる通信帯域予約システム は、上記の発明において、前記着呼側最終段に位置する 40 SIPメッセージ処理手段は、前記着呼側SIP端末と 所定のメッセージによる授受を試みて存在を確認できた とき前記帯域予約メッセージを発行する構成を備えたこ とを特徴とする。

【0073】この発明によれば、上記の発明において、 前記着呼側最終段に位置するSIPメッセージ処理手段 では、前記着呼側SIP端末と所定のメッセージによる 授受を試みて存在が確認できたとき前記帯域予約メッセ ージが発行される。

【0074】つぎの発明にかかる通信帯域予約システム 50 呼側から着呼側への上り方向および着呼側から発呼側へ

は、上記の発明において、前記着呼酬最終段に位置する S I Pメッセージ処理手段は、前記着呼削 S I P端末の 機種種別情報から当該着呼側SIP端末が要求する最大 帯域やパケットフィルタ条件を判定できる場合は、前記 最大帯域やパケットフィルタ条件に基づき前記推定した 下り方向での帯域およびパケットフィルタ条件を修正し て登録し配信を依頼するとともに、前記最大帯域やパケ ットフィルタ条件も含めて前記帯域予約メッセージを発 行する構成を備え、前紀発呼側に位置する全SIPメッ 10 セージ処理手段は、受信された前記帯域予約メッセージ にて通知された前紀器大帯域やパケットフィルタ条件に 基づき前記推定した下り方向での搭域およびパケットフ イルタ条件を修正して登録し配信を依頼する構成を備え たことを特徴とする。

22

【0075】この発明によれば、上記の発明において、 前記着呼偶器終段に位置するSIPメッセージ処理手段 では、前記着呼側SIP端末の機種種別情報から当該着 呼側SIP端末が要求する最大帯域やパケットフィルタ 条件を判定できる場合は、前紀巖大帯域やパケットフィ ルタ条件に基づき前記推定した下り方向での帯域および パケットフィルタ条件を修正して登録され、配信が依頼 されるともに、前記器大帯域やパケットフィルタ条件も 含めて前配帯域予約メッセージが発行される。また、前 記発呼側に位置する全SIPメッセージ処理手段では、 受信された前記落城予約メッセージにて通知された前記 最大帯域やパケットフィルタ条件に基づき前記推定した 下り方向での帯域およびパケットフィルタ条件を修正し て登録され、配信が依頼される。

【0076】 つぎの発明にかかる通信搭域予約システム 30 は、上記の発明において、前記SIPメッセージ処理手 段は、前記接続要求メッセージのメディア情報部に記載 された発呼側SIP端末が受け入れ可能と示した複数の メディア種別から必要な帯域やポート番号、プロトコル タイプなどの帯域とフィルタリング条件を推定し、前記 下り方向の帯域およびパケットフィルタ条件を設定する 構成を備えたことを特徴とする。

【0077】 この発明によれば、上配の発明において、 前記SIPメッセージ処理手段では、前記接続要求メッ セージのメディア情報部に記載された発呼側 S 1 P 端末 が受け入れ可能と示した複数のメディア種別から必要な 帯域やボート番号、プロトコルタイプなどの帯域とフィ ルタリング条件が推定され、前記下り方向の帯域および パケットフィルタ条件が設定される。

【0078】 つぎの発明にかかる SIP中継装置は、端 末間のセッションを確立する手順として主にRFC25 43で規定されるSIP手順を用いるSIP端末間で授 受されるSIPメッセージを中継する中継手段と、前記 中継手段から発呼側SIP端末が送信する接続要求メッ セージを受けて、前記接続要求メッセージの内容から発 23

の下り方向での帯域とパケットフィルタ条件とをそれぞ れ推定し、その後、着呼側SIP端末が接続メッセージ を応答する前に送信する応答メッセージを前記中継手段 から受けて、前記応答メッセージから着呼側SIP線末 のアドレス情報を取得して前記推定した下り方向での帯 域およびパケットフィルタ条件に追記し、前記推定した 上り方向での帯域およびパケットフィルタ条件と共に登 鍵を行う帯域推定手段とを備えたことを特徴とする。

【0079】この発明によれば、中継手段では、蝶末間 のセッションを確立する手順として主にRFC2543 10 で規定されるSIP手順を用いるSIP端末間で授受さ れるSIPメッセージが中継される。その中継過程にお いて、帯域推定手段では、前紀中継手段から発呼側SI P端末が送信する接続要求メッセージを受けて、前記接 続要求メッセージの内容から発呼側から着呼側への上り 方向および着呼側から発呼側への下り方向での帯域とパ ケットフィルタ条件とがそれぞれ推定され、その後、着 呼側SIP端末が接続メッセージを応答する前に送信す る応答メッセージを前記中継手段から受けて、前記応答 メッセージから養軽傷SIP端末のアドレス情報が取得 され、それが前沿推定した下り方向での搭域およびパケ ットフィルタ条件に追記され、前記推定した上り方向で の帯域およびパケットフィルタ条件と共に登録され、配 儒が依頼される。

【0080】 つぎの発明にかかるSIP中継装置は、端 末間のセッションを確立する手順として主にRFC25 43で規定されるSIP手順を用いるSIP端末間で授 受されるSIPメッセージを中継する中継手段と、前記 中継手段から発呼側SIP端末が送信する接続要求メッ セージを受けて、前記接続要求メッセージの内容から発 30 呼側から着呼側への上り方向および着呼側から発呼側へ の下り方向での搭域およびパケットフィルタ条件をそれ ぞれ推定する際に、着呼側SIP端末の存在を登録状況 から確認して当該受信された接続要求メッセージの着呼 側SIP端末への転送を一時保留し、前記着呼側SIP 端末のアドレス情報を含む内部的な帯域予約メッセージ を前記中継手段に送出するとともに、当該着呼側SIP 端末のアドレス情報を前記推定した下り方向での帯域お よびパケットフィルタ条件に追記し、前記推定した上り 方向での帯域およびパケットフィルタ条件と共に登録を 40 行う帯域推定手段とを備えたことを特徴とする。

【0081】この発明によれば、中継手段では、端末間 のセッションを確立する手順として主にRFC2543 で規定されるSIP手順を用いるSIP端末間で授受さ れるSIPメッセージが中継される。その中継過程にお いて、帯域推定手段では、前記中継手段から発呼側S1 P端末が送信する接続要求メッセージを受けて、前記接 **続要求メッセージの内容から発呼側から着呼側への上り** 方向および着評制から発呼側への下り方向での帯域およ

に、着呼側SIP端末の存在を登録状況から確認して当 該受信された接続要求メッセージの養呼側SIP端末へ の転送を一時保留し、前記着呼側SIP端末のアドレス 情報を含む内部的な帯域予約メッセージが前記中継手段 に送出される。並行して、当該着呼側SIP端末のアド レス情報が前記推定された下り方向での帯域およびパケ ットフィルタ条件に追記され、前記推定された上り方向 での帯域およびパケットフィルタ条件と共に登録され、 配信が依頼される。

【0082】つぎの発明にかかるSIP中継装器は、線 末間のセッションを確立する手順として主にRFC25 43で規定されるSIP手順を用いるSIP端末間で授 受されるSIPメッセージを中継する中継手段と、前記 中継手段から発呼側SIP端末が送信する接続要求メッ セージを受けて、前配接続要求メッセージの内容から発 呼側から着呼側への上り方向および着呼側から発呼側へ の下り方向での帯域およびパケットフィルタ条件をそれ ぞれ推定し、その後、前記中継手段から帯域予約メッセ ージを受けて、前配帯域予約メッセージから着呼側SI P端末のアドレス情報を取得して前記様定した下り方向 での帯域およびパケットフィルタ条件に追記し、前記推 定した上り方向での帯域およびパケットフィルタ条件と 共に登録し配信を依頼する帯域推定手段とを備えたこと を特徴とする。

【0083】この発明によれば、中継手段では、端末開 のセッションを確立する手順として主にRFC2543 で規定されるSIP手順を用いるSIP端末間で授受さ れるSIPメッセージが中継される。その中継過程にお いて、帯域推定手段では、前記中継手段から発呼側SI P端末が送償する接続要求メッセージを受けて、前記接 続要求メッセージの内容から発呼側から着呼側への上り 方向および着呼側から発呼側への下り方向での帯域およ びパケットフィルタ条件がそれぞれ推定され、その後、 前記中継手段から帯域予約メッセージを受けて、前記帯 減予約メッセージから着呼側S I P端末のアドレス情報 を取得して前記推定した下り方向での帯域およびパケッ トフィルタ条件に追記され、前記推定した上り方向での 帯域およびパケットフィルタ条件と共に登録され配信が 依頼される。

【0084】つぎの発明にかかるSIP中継装置は、上 記の発明において、前記中継手段から着呼側SIP端末 が応答する接続メッセージを受けて、前記接続メッセー ジにて通知される確定帯域および確定パケットフィルタ 条件と、前記推定帯域および推定パケットフィルタ条件 とを比較し、前記推定帯域および推定パケットフィルタ 条件が広い場合に前記接続メッセージから得られる確定 帯域および確定パケットフィルタ条件を登録するのみ で、帯域の配信を依頼することなく当該接続メッセージ を発呼側SIP端末に向けて中継するために前記中継手 びパケットフィルタ条件がそれぞれ推定される。その際 50 段に送出する帯域比較手段を備えたことを特徴とする。

25

【0083】この契明によれば、上記の契明において、 特域は牧手段では、約配中継手段から着呼鳴8 I P端末 が応答する接続メッセージを受けて、前記接接メッセー ジにて適田される確定帯域および確定パケットフィルタ条件と が記載空帯域および推定パケットフィルタ条件 とが比較され、前記載定帯域および推定パケットフィル タ条件が近い場合に前記接続メッセージか6得られる確 定署域および強にパケットフィルタ条件が影録され、帯 域の配信を依頼することなく当該接続メッセージが発呼 側8 I P端末に向けて中様するために前記中継手段に送 担きれる。

【0086】つぎの発明にかかるSIP中継表数個は上 起の発明において、前記中継手段から着等側SIP端末 が応答する最終確認メッセージを受けて、前記比較結果 を参照し、前記確定帯域および確定パケットフィルタ条件や前 囲内にあり、まだ確定帯域を局していないとき、下り 方向の帯域およびパケットフィルタ条件として前記確定 帯域およびがセットフィルタ条件を登録し、配信を を輯名本帯域密定手段を備えたことを特徴とする。

【0087】この発明によれば、上記の発明において、 帯域確定手段では、前記中越手段から着等例S1P端末 が応答する最終確認メッセージを受けて、前記比較結果 を参照し、前記確定帯域および確定パケットフィルタ条件の 順内にあり、まだ確定帯域を信していないとき、下り 方向の帯域およびパケットフィルタ条件をして前記確定 帯域および減定パケットフィルタ条件が登録され、配信 が依頼される。

【0088】つぎの発明にかかるSIP中継装置は、上 30 紀の発明において、前記帯域構定手段は、前窓器呼順S IP端末と所述のメッセージによる授受を試みて存在が 確認できたとを前記帯域予約メッセージを発行する構成 を備えたことを特徴とする。

【9089】この発明によれば、上記の発明において、 前記帯域推定手段では、前記着学劇SIP端末と所定の メッセージによる授受を試みてその存在が確認できたと き前記帯域予約メッセージが発行される。

[0090] つぎの発明にかかるSIP中機基盤は、上 証の発明において、前記帯域推定手段は、前記神等像 SO IP端末の機種般所積から、記念書呼側 SIP端末が要 求する最大帯域やパケットフィルタ条件を制定できる場合は、前記般大帯域やパケットフィルタ条件に基づき前 記推定した下り方向での帯破またがケットフィルタ条件 作を修正して登録し配信を依頼するとともに、前記最大 帯域やパケットフィルタ条件も含めて前記帯域予約メッ セージを発行する場及条件も含めて前記帯域予約メッ

バケットフィルタ条件を判定できる場合は、前記最大帯 域やパケットフィルタ条件に基づき前記推定された下り 方向での帯域もよびパケットフィルタ条件が発足して登 縁され配信が依頼される。並行して、前記最大帯域やパ ケットフィルタ条件も含めて前記帯域予約メッセージが 発行される。

【0091】つぎの発明にかかるSIP中継接機は、上 窓の発明において、加記帯域構定手段は、前記中継手段 から入力された創記帯域予約メッセージにて選班された 前記最大帯域やパケットフィルタ条件に基づき削記推定 した下り方向での帯域およびパケットフィルタ条件を修 定して登録し配信を依頼する構成を備えたことを特徴と する。

[0093] この発明によれば、上記の発明において 前部研域権定手段では、前記中様手段から入力された前 記帯接ぎ約メッセージにご園立された前記最大事機やパ ケットフィルタ条件に基づき前記推定した下り方向での 帯域およびパケットフィルタ条件が修正して登録され、 配信が依頼される。

20 【0094】つぎの発明にかかるSIP中継接限は、上記の発明において、輸品帯域推定手限は、前記接極要求 メッセージのメディア情報能に記載された発呼動SIP 準まが受け入れ可能と示した複数のメディア制別から必要を開城セート番号、プロ・コルタイプなの附城とフィルタリング条件を推定し、前記下り方向の帯域およびパケットフィルタ条件を設定する構成を備えたことを特徴とする。

【0095】この発明によれば、上記の発明において、 前記情域推定手段では、前記接減要求メッセージのメディア情報形に設裁された発手側51P端末が受け入れ可能と示した複数のメディア側別から必要な帯域やボート 番号、プロトコルタイプなどの帯域とフィルタリング条件が推定され、前記下り方向の帯域およびパケットフィルタ条件が設定される。

【0096】つぎの発明にかかるSIP中継装置は、上記の発明において、依頼を受けて前記登録された上り方向と下り方向の帯域および推定パケットフィルタ条件を配信する帯域配信手段を備えたことを特徴とする。

【0097】この発明によれば、上記の発明において、 帯域配信手段では、依頼を受けて前配登録された上り方 向と下り方向の帯域および推定パケットフィルタ条件が 配信される。

【0098】つぎの発明にかかる通信帯域予略方法は、 P通信離れおいて、端末期のセッションを企立する手 順として注にRFC254つで規定されるS1P手順を 用いるS1P端末間で投受されるS1Pメッセージを中 雑する場合に、発呼側S1P端末が送信する検験要求メ ッセージの内容から発呼側から着呼側への上り方向およ び着呼側から発呼側かのトり方向での帯域およびパケッ トフィルタ条件をそれぞれ速する粉紙権に工程と、そ

の後、着呼側SIP端末が接続メッセージを広答する前 に送信する応答メッセージに基づき着呼儀S1P端末の アドレス情報を取得して前記推定した下り方向での帯域 およびパケットフィルタ条件に追記し、前記権定した主 り方向での帯域およびパケットフィルタ条件と共に登録 し配信を依頼する帯域予約工程とを含むことを特徴とす る..

【0099】この発明によれば、IP通信網において、 端末間のセッションを確立する手順として主にRFC2 543で規定されるSIP手順を用いるSIP端末間で 10 授受されるSIPメッセージを中継する場合に、帯域推 定工程にて、発呼側SIP端末が送信する接続要求メッ セージの内容から発呼側から着呼側への上り方向および 着呼僅から発呼側への下り方向での帯域およびパケット フィルタ条件がそれぞれ推定取得される。その後、搭域 予約工程にて、着呼側SIP端末が接続メッセージを応 答する前に送償する応答メッセージに基づき着軽側SI P端末のアドレス情報が取得され、前記推定された下り 方向での帯域およびパケットフィルタ条件に追記され、 **前記推定された上り方向での帯域およびパケットフィル 20** タ条件と共に登録され、配信が依頼される。

【0 | 0 0 】つぎの発明にかかる通信帯域予約方法は、 1 P通信網において、端末間のセッションを確立する手 順として主にRFC2543で規定されるSIP手縮を 用いるSIP端末間で授受されるSIPメッセージを中 継する場合に、着呼側最終中継段において、発呼側S1 P端末が送信する接続要求メッセージの受信時に着呼順 SIP端末の存在を登録状況から確認して当該受信され た接続要求メッセージの着呼側SIP端末への転送を一 時保留する保留工程と、前記着呼側SIP端末のアドレ 30 ス情報を含む内部的な帯域予約メッセージを発呼側に存 在する全中継段に向けて発行する内部メッセージ発行工 程と、受信された前記接続要求メッセージの内容から、 発呼側から着呼像への上り方向および着呼側から発呼側 への下り方向での帯域およびパケットフィルタ条件をそ れぞれ推定する帯域推定工程と、前記確認した着呼側S 1 P 端末のアドレス情報を前記推定した下り方向での帯 域およびパケットフィルタ条件に追記して前記推定した 上り方向での帯域およびパケットフィルタ条件と共に登 録し配信を依頼する帯域予約丁程と、その後、前記保留 40 していた接続要求メッセージを前記確認した着呼側SI P端末に転送する保留解除工程とを含み、発呼側に存在 する全中総段において、受信された前記接続要求メッセ ージの内容から、発呼側から着呼側への上り方向および 着呼鯛から発呼側への下り方向での帯域およびパケット フィルタ条件をそれぞれ推定する帯域推定工程と、受信 された前記帯域予約メッセージから着呼側SIP端末の アドレス情報を取得して前記推定した下り方向での帯域 およびパケットフィルタ条件に追記して前記推定した上

し配信を依頼する帯域予約工程とを含むことを特徴とす S ..

【0101】この発明によれば、IP通信網において、 端末間のセッションを確立する手順として主にRFC2 543で規定されるSIP手順を用いるSIP端末間で 授受されるSIPメッセージを中継する場合に、着呼削 最終中継段において、保留工程にて、発呼側S1P端末 が送信する接続要求メッセージの受信時に着呼側SIP 端末の存在を登録状況から確認して当該受信された接続 要求メッセージの着呼側SIP端末への転送が一時保留 される。それを受けて、内部メッセージ発行工程にて、 前記着呼側SIP端末のアドレス情報を含む内部的な帯 域予約メッセージが発呼側に存在する全中継段に向けて 発行される。そして、帯域推定工程にて、受信された前 記接続要求メッセージの内容から発呼側から着呼側への 上り方向および着呼側から発呼側への下り方向での帯域 およびパケットフィルタ条件がそれぞれ推定取得され る。次いで帯域予約工程にて、前記確認した着呼側SI P端末のアドレス情報を前記推定された下り方向での帯 域およびパケットフィルタ条件に追記して前記推定され た上り方向での帯域およびパケットフィルタ条件と共に 登録され、配信が依頼される。その後、保留解除工程に て、前記保留していた接続要求メッセージを前記確認し た着呼側SIP端末に転送される。また、発呼側に存在 する全中継段において、 模域推定工程にて、 受信された 前記接続要求メッセージの内容から発呼側から着呼側へ の上り方向および着呼側から発呼側への下り方向での帯 域およびパケットフィルタ条件がそれぞれ推定取得され る。次いで、帯域予約工程にて、受信された前記帯域予 約メッセージから着呼側SIP端末のアドレス情報を取 得して前記推定された下り方向での帯域およびパケット フィルタ条件に追認され、前影推定された上り方向での 帯域およびパケットフィルタ条件と共に登録され、配信 が依頼される。

【0102】つぎの発明にかかる通信帯域予約方法は、 上記の発明において、着呼側SIP端末が応答する接続 メッセージを検出すると、前記接続メッセージにて通知 される確定および確定パケットフィルタ条件と、前記推 定帯域および推定パケットフィルタ条件とを比較し、前 記権定帯域および推定パケットフィルタ条件が広い場合 に前記確定帯域および確定パケットフィルタ条件を登録 し、配信を依頼し、完了を待つことなく当該接続メッセ ージを発呼機のSIP端末に向けて中継する帯域比較T 程を含むことを特徴とする。

【0103】この発明によれば、上記の発明において、 帯域比較工程にて、着呼側SIP端末が応答する接続メ ッセージを検出すると、前記接続メッセージにて通知さ れる確定および確定パケットフィルタ条件と、前記推定 帯域および推定パケットフィルタ条件とが比較され、前 り方向での帯域およびパケットフィルタ条件と共に登録 50 記推定帯域および推定パケットフィルタ条件が広い場合

に前記確定帯域および確定パケットフィルタ条件が登録 され、配信を依頼し、完了を待つことなく当該接続メッ セージを発呼側のSIP端末に向けて中継される。

【0104】つぎの発明にかかる通信帯域予約方法は、 上記の発明において、発呼側SIP端末が前記接続メッ セージの受信に応答する最終確認メッセージを検出する と、前記比較結果を参照し、前記確定帯域および確定パ ケットフィルタ条件が前記推定帯域および推定パケット フィルタ条件の範囲内にあり、まだ確定帯域を配信して いないとき、下り方向の帯域およびパケットフィルタ条 10 件として前記確定帯域および確定パケットフィルタ条件 を登録し配信を依頼する帯域確定工程を含むことを特徴 とする。

【0105】この発明によれば、上記の発明において、 帯域確定工程にて、発呼側SIP端末が前記接続メッセ 一ジの受信に広答する器終確認メッセージを検出する と、前記比較結果が参照され、前記確定帯域および確定 パケットフィルタ条件が前記推定帯域および推定パケッ トフィルタ条件の範囲内にあり、まだ確定帯域を配信し ていないとき、下り方向の帯域およびパケットフィルタ 条件として前記確定帯域および確定パケットフィルタ条 件が登録され、配信が依頼される。

【0106】 つぎの発明にかかる通信帯域予約方法は、 上記の発明において、前記着呼側最終中継段において、 前記内部メッセージ発行工程では、前記着呼側SIP端 末と所定のメッセージによる授受を試みて存在を確認で きたとき前記書博予約メッセージを発行することを特徴 とする。

【0 1 0 7 】この発明によれば、上記の発明において、 前記赖呼側最終中継段では、前記内部メッセージ発行工 30 程にて、前記着呼側SIP端末と所定のメッセージによ る授受を試みて存在を確認できたとき前記帯域予約メッ セージが発行される。

【0 1 0 8】 つぎの発明にかかる通信帯域予約方法は、 上記の発明において、前記着呼側最終中継段において、 前記帯域予約工程では、前記着呼側SIP端末の機種種 別情報から当該着呼側SIP端未が要求する最大帯域や パケットフィルタ条件を判定できる場合は、前記最大帯 域やパケットフィルタ条件に基づき前記推定した下り方 向での帯域およびパケットフィルタ条件を修正して登録 40 し、配信を依頼し、前記内部メッセージ発行工程では、 前記最大帯域やパケットフィルタ条件も含めて前記帯域 予約メッセージを発行し、 前記発呼側に存在する各中線 段において、前記帯域予約工程では、受信された前記帯 域予約メッセージにて通知された前記最大帯域やパケッ トフィルタ条件に基づき前記推定した下り方向での構域 およびパケットフィルタ条件を修正して登録し配信を依 鎖することを特徴とする。

【0109】この発明によれば、上記の発明において、

記着呼側SIP端末の機種種別情報から当該着呼側SI P端末が要求する最大帯域やパケットフィルタ条件を判 定できる場合は、前記器大帯域やパケットフィルタ条件 に基づき前割推定した下り方向での帯域およびパケット フィルタ条件が修正して登録され、配信が依頼される。 そして、前記内部メッセージ発行工程にて、前記最大帯 域やパケットフィルタ条件も含めて前記帯域予約メッセ ージが発行される。また、前記発呼側に存在する各中継 段では、前記帯域予約工程にて、受信された前記帯域予 約メッセージにて通知された前記録大帯域やパケットフ イルタ条件に基づき前記推定した下り方向での帯域およ びパケットフィルタ条件が修正して登録され、配償が依 類される。

30

【0110】つぎの発明にかかる通信帯域予約方法は、 上紀の発明において、前記帯域推定工程では、前記接続 要求メッセージのメディア情報部に記載された発呼側S I P端末が受け入れ可能と示した複数のメディア種別か ら必要な帯域やポート番号、プロトコルタイプなどの帯 域とフィルタリング条件を推定し、前記下り方向の帯域 およびパケットフィルタ条件を設定することを特徴とす

【0111】この発明によれば、上紀の発明において、 前記帯域推定工程では、前記接続要求メッセージのメデ イア情報部に記載された発呼側SIP端末が受け入れ可 能と示した複数のメディア種別から必要な帯域やポート 番号、プロトコルタイプなどの帯域とフィルタリング多 件が推定され、前紀下り方向の帯域およびパケットフィ ルタ条件が設定される。

[0112]

【発明の実施の形態】以下に添付図面を参照して、この 発明にかかる通信帯域予約システム、SIP中継装置お よび通信帯域予約方法の好適な実施の形態を詳細に説明 する.

【0113】実施の形能1、図1は、この発明の実施の 形態1である通信帯域予約システムの構成を示すブロッ ク図である。図1において、管理ドメインである自ドメ インA101と自ドメインB102は、インターネット 103と同様にIP通信網(MPLS網)である。この 発明の通信帯域予約システムは、例えば、図Ⅰに示すよ うに、自ドメインA101と自ドメインB102とがイ ンターネット103を介して通信する場合に、端末間の セッションを確立する手順として主にRFC2543で 規定されるSIPの所定メッセージを利用して通信帯域 を適切に予約設定でき、また変更できるように構成され ている。

【0114】図1において、自ドメインA101と自ド メインB102には、RFC2543で規定されるS1 P手額を用いるSIP端末111とSIP端末112が それぞれ配置されている。自ドメインA101のS1P 前記養呼側最終中継段では、前記帯域予約工程にて、前 50 端末111は、LSR131, 132およびLSR-G W133を介してインターネット103に接続される。 また、自ドメインB102のS1P増末112は、LS R136.135お記がLSR-GW134を介してイ ンターネット103に接続される。LSR-GW133 とLSR-GW134は、インターネット103上で接 続されている。

【0 11 5 】 そして、自ドメインA 1 0 1 には S 1 P中 雑装置 1 1 3 が記置され、インターネット 1 0 3 には S 1 P 中継装置 1 1 3 が配置されている。 S 1 P 中継 装置 1 1 3 に 1 4 5 化置され、自ドメインB 1 0 2 に は S 1 P 中継装置 1 5 が配置されている。 S 1 P 中継 装置 1 1 3 、 1 1 4 、 1 1 5 は、それぞれ、S 1 P P 雑 1 1 1 、 1 1 2 間で授をされる S 1 P メッセージの中継 とそれに基づく帯域下約とし S P 表がとし S R への帯 域情報等の配信とを同る装置であり、例えば図2 に 示す よ)に構成されている。

【0 1 1 6】 図 1 では、S I P端末 1 1 1 から L S R 1 31. 132およびLSR-GW133に至るLSP1 4 1 が張られ、LSR-GW133とLSR-GW13 4との間にLSP142が張られ、SIP端末112か 5LSR136, 135およびLSR-GW134に至 20 るLSP143が張られていることが示されている。ま た、SIP中継装置113からLSR131, 132お よびLSR-GWI33に対しLSP141の潜域とフ イルタリング条件に関する設定と変更を行うメッセージ 151. 152. 153が送信される。SIP中継装置 | 14からLSR-GW133, 134に対しLSP1 42の帯域とフィルタリング条件に関する設定と変更を 行うメッセージ 157, 158 が送信される。 SIP中 継装置115からLSR136、135およびLSR-条件に関する設定と変更を行うメッセージ155,15 6、157が送僧されることが示されている。

[0118] 関2は、図1に示すSIP中継装置11 3、114、115の構成を示すプロック関である。図 2において、SIP中継装置201は、IP通信制での 各種プロトコルによるメッセージの送受信を行うTCP (Transaission Control Protocol)/IP/UDP(User Datagram Protocol)スタック202と、SIP処理部 203と、帯域社信処理部204とを備えている。 【0119】SIP処理部203は、TCP/IP/UDPスタック202から各種メッセージを受け取り判別 なるメッセージを投射を削削電部211と、TCP/IP/UDPスタック202に各種メッセージを引き渡すメッセージ中継・広客処理部21211の出力端およびメッセージ中継・広客処理部2120入方端に兼別に接続される、INVITE処理部21、180院inging処理部222、2000K処理部223およびACKの展開22番を存入である。以下がSIPメッセージの中継を行う機能部分である。

【0120】さらに、SIP処理部203は、INVI TE処理部221と情報授受を行う搭域推定部225 と、180Ringing処理部222と情報授受を行う帯域 事前予約部226と、2000米処理部223と情報授 受を行う帯域比較部227と、ACK処理部224の出 力を受ける帯域修正部228と、帯域推定部225、帯 域事前予約部226. 帯域比較部227および帯域修正 部228のそれぞれと情報授受を行う帯域フィルタ条件 記憶部231と、借域フィルタ条件記憶部231の制御 下にある帯域フィルタ条件データベース(以下データベ ースは「DB」と略記する) 241と、帯域フィルタ条 件記憶部231の出力を帯域配信処理部204に引き渡 し、また帯域配信処理部204からの情報を帯域フィル タ条件記憶部231に引き渡す帯域フィルタ条件通知部 232とを備えている。以上が予約する帯域を推定し登 録する機能部分である。

【0122】なお、図2では、便宜上SIP処理第20 3と帯域配信処理第204とは同一のSIP装置201 内に存在するとしているが、この2者は分離して、別々 の装置として独立させることができるものである。

【0123】次に、図1一図6を参照して、実施の形態 1による通信帯域予約システムにおいて実施されるア トメッセージの中様が法および帯域変更方法を説明す る。なお、図3は、図1に示す通信帯域予約システムで 実施される51P連携予報方法を説明するシーケンスで ある。図4は、図2に示す51P申職装施ごおはる帯域 フィルタ条件DBに格納される上下LSPの帯域フィル タ条件記憶データの一例を示す図である。図6は、図2 に示す51P中継装置における1.5P-DBに格幹され 50 &1SP種データの一般を示す図である。図6は、図 2に示すSIP中継装置の各SIPメッセージに対する 動作を説明するフローチャートである。

【0 1 2 4】まず、図3を参照して、図1に示す通信帯 域子的システム全体の動作について説明する。図3において、発呼頭3 0 1 は、S1 P 開業1 1 1 2 である。 高呼 側3 0 3 は、S1 P 増末1 1 2 である。 S1 P 処理部3 0 2 は、S1 P 中職変置 1 3、11 4、1 1 5 0 T C P / 1 P / U D P スタック 2 0 2 を含めた S1 P 処理部2 0 3 である。帯域配信処理部3 0 4 は、同様に S1 P 中職変置 1 1 3、1 1 4、1 1 5 0 市 地配信処理部2 0 10 4 であり、L S R s 処理部3 0 5 は、設定情報配信部2 5 3 を含めた L S R s 処理部3 2 5 2 である。すなわち、S 「P 中職装置 1 3、1 1 4、1 1 5 は、この実施の形態、では、各 S 1 P メッセージに対して同様の中権動作等を行うようになっている。

【0 i 2 5】 図3において、発呼側3 0 1 は、着呼側3 0 3 と 5 I P セッションを確立するため、まず、接続要 メメッセージ(I N V I T E ) 3 I i を着呼側3 0 3 に向けて送信する。この接続要求メッセージ(I N V I T E ) 3 I i は、S I P 処理部3 0 2 から接続要求メッセージ 20 (I N V I T E ) 3 1 2 として着呼側3 0 3 に伝達される

【0127】 雑呼側303では、接続要求メッセージ (INVITE)312を受信すると、INVITE没属 確認メッセージ(100Trying)313を発呼側301に 返信する。この1NVITE受信確認メッセージ(10 0Trying)313は、SIP処理部302から1NVI TE受信確認メッセージ(100Trying)314として発 呼側301に従渡される。

[0129] ここで、S1P処理部302では、つま り、S1P中継接額115, 114, 113では、呼出 ヒ中表示メッセージ(180Ringling)の中継動作過程 で、推定した階級の登録処理310が次のようにして行 50 と着呼側303に伝達する。これによって、発呼側301 を着呼側303に回路で51Pセッションが疑立され、

われる。すなわち、着等側303から呼出し中表示メッ・一ジ(180kinging)を直接受信する51P中継装置(図1に示す例では51P中継装置115である)は、呼出し中表示メッセージ(180kinging)の発アドレスから着呼刺継承のドレスを保付し、それを決定の51P中継装置に中継送信する呼出し中表示メッセージ(180kinging)に違記するどもに、上記帯域性定型理結果に付記して限2に示した帯域フルク条件1824に を開まる。次段2051P中継装置では、受信した呼出し中表示メッセージ(180kinging)から着呼刺端末のアドレスを取付し、それを上記帯域性定型無規果に付記して図2に示した帯域フィルク条件1824に 化約する。図1の例で言えば、51P中継装置114、113が行う。

【0130】批定帯域の容骸処理310の後に、SIP 処理部302では、つまり、SIP中継装置115、1 4、113では、帯域配信処理部304に対して帯域 6、図2に示した帯域フィルタ条件通知部232から帯 域フィルタ条件受信部232に向かう信号が整当する。 その結果、帯域配信処理部304では、上りと下りのL Pが決定され、LSRs処理部305から全でのLS Rに対して帯域に関する情報分配信される。終了する と、帯域配信売了メッセージ318が帯域配信処理部3 4からSIP処理部302に通知される。図2に添けて・帯域フィルタ条件受信部233から帯域フィルタ条件を開発233から帯域フィルタ条件 知知窓232に向かう信号が終当する。SIP処理部3 02では、配信結果を図2に示した帯域フィルタ条件D 02では、配信結果を図2に示した帯域フィルタ条件D

30 【0131】 着呼側303では、呼は中表示メッセージ(180 Ringing) 316 の送信後、確定な開係を限いて接続メルセージ(200 K)319を発呼削301に向けて送信する。図3では、51 P 恒理部302では、情報配信完了318の週間を受けた後に着呼削303から接続メルセージ(200 K)319が56 わてくるとしている。51 P 処理部302では、接続メッセージ(200 K)319か5取得した実際の帯域に対する推定常域の過不足を調べる。そして、接続メッセージ(200 K)319か5取得した実際の帯域に対する推定常域の過不足を調べる。そして、接続メッセージ(200 K)319か5取得した実際の骨機が再定帯域の適同なおる場合は、帯域予約処

メッセージ(2000K)320を伝達する。
[0132] 発呼削301では、接続メッセージ(2000K)320を受け取ると、農終確認メッセージ(ACK)331を着呼側303に向けて送信する。51P処理部302では、受け取った農終確認メッセージ(ACK)331を経確認メッセージ(ACK)332として着呼側303に伝達する。これによって、発呼側301と伝達する。これによって、発呼側301と対象が開いる。

理を行うことなく、直ちに、発呼側301に向けて接続

通信が開始される。

【0133】 ここで、SIP処理部302では、つま り、SIP中継装置113、114、115では、上記 推定務み320の確認にて調べた過不足の結果に基づき 修正の必要があれば、最終確認メッセージ(ACK)33 2を着呼側303に伝達した後の適宜な時に帯域配信処 理部304に対して帯域條正要求メッセージ332を送 信する。図2に示した帯域フィルタ条件通知部232か ら帯域フィルタ条件受信部233に向かう信号が該当す Z ..

【0134】その結果、LSRs処理部305から該当 するLSRに対して帯域に関する情報が配信される。終 了すると、帯域修正完了メッセージ334が帯域配信処 理郷304からSIP処理部302に通知される。図2 に示した帯域フィルタ条件受信部233から帯域フィル タ条件通知部232に向かう信号が該当する。SIP側 理部302では、修正結果を図2に示した帯域フィルタ 条件DB241に格納する。

【0135】次に、図2に沿って図1、図4、図5を参 照しつつ、S | P中継装置115、114、113の具 20 体的な動作内容を説明する。なお、図4では、帯域フィ ルタ条件DB241には、SIP処理部203にて設定 される発呼側端末から着呼側端末への上りLSP40 1. 養呼側端末から発呼側端末への下りLSP(排定)4 02および下りLSP(確定)403の各帯域フィルタ条 件と、受信メッセージ種別404の内容と、応答タイマ (残タイマ)241とが、4つの予測フィールド411~ 4 1 4 に分けて示されている。

【0136】予測フィールド411には、接続要求メッ セージ(INVITE)受信時に帯域フィルタ条件が設定 30 される。予測フィールド412には、呼出し中表示メッ セージ(18 ORinging)受偶時に帯域フィルタ条件が設 定される。予測フィールド413には、接続メッセージ (2000K)受信時に帯域フィルタ条件が設定される。 予測フィールド4 1 4 には、最終確認メッセージ(AC K)受信時に帯域フィルタ条件が設定される。

【0137】上りLSP401では、上りLSP設定配 信済みフラグ421が設けられ、下りLSP(推定)40 2では、下りLSP設定(推定)済みフラグ422が設け られ、下りLSP(確定)403では、下りLSP設定 (確定)配信済みフラグ423が設けられている。

【0138】また、受信メッセージ種別404では、接 綾要求メッセージ(INVITE)の受信フラグ431 と、呼出し中表示メッセージ(180Ringing)の受信フ ラグ432と、接続メッセージ(2000K)の受信フラ グ433と、最終確認メッセージ(ACK)の受信フラゲ 434とがそれぞれ設けられている。帯域フィルタ条件 DB241には、帯域配信処理部204から配信される 各LSRへの配信状況も格納されるようになっている。

定内容例として、白ドメインB102におけるISPI 43についての設定内容が示されている。項目は、「1 SP」「優先度」「LSPフィルタ条件」「各段(ist)S R、2ndLSR、3rdLSR)のLSR設定内容」が示されてい る。LSPI43の上りでは、第1段目LSR(1stLSR) がLSR134. 第2段目LSR(2ndLSR)がLSR13 5. 第3段目LSR(3rdLSR)がLSR136と示されて いる。LSP143の下りでは、逆順になっている。 [0140] さて、発呼側SIP端末111が着呼側S

10 IP端末112とSIPセッションを確立するためにS IP中継装置113に通知する接続要求(1NV)T E) メッセージ121は、図2において、SIP中継装 置201のTCP/IP/UDPスタック202にて受 償され、SIP処理部203のメッセージ種別判定部2 11に送られ、さらにINVITE処理部221に通知 される。

【O 1 4 1】 I N V 1 T E 処理部 2 2 1 では、接続要求 メッセージ(INVITE)のSDP部を構繊維定部22 5に通知するとともに、接続要求(INVITE)メッ セージ自体をメッセージ中継・応答処理部2 1 2を経由 してTCP/IP/UDPスタック202に送出する。 その結果、SIP中継装置113から接続要求メッセ~~ ジ(INVITE)122がSIP中継装置114に中継 送信され、SIP中継装置!14から接続要求メッセー ジ(INVITE)123がSIP中継法際115に中継 送信され、SIP中継装置115から接続要求メッセー ジ(INVITE)124が着呼側SIP端末112に中 継送信される。

【0142】以上の接続要求メッセージ(INVITE) の中継動作過程で、各SIP中継装置では、INVIT F 処理部221から接続要求メッセージ(INVITE) のSDP部を通知された帯域推定部225にて以下のよ うにして帯域フィルタ条件が推定される。

【0 1 4 3 】 すなわち、 接続要求メッセージ( I N V 1 TE)のSDP部には、「c=フィールド」に発呼側SI P端末のIPアドレスが示され、「m=フィールド」に 発呼側が使用するメディアの種類、発呼側のポート番 母、 発呼側が使用する符号化種別と着側から受け入れ可 能な符号化種側のリストが示されている。また、「a == 40 フィールド: に「m=フィールド」で深した符号化種別 の補助情報 (使用プロトコルタイプと符号化名称、必要 帯域) が示される。

【0144】そこで、帯域推定部225は、上りLSP の帯域として発呼側が使用する符号化に必要な通常要求 される帯域を設定する。発呼側ノードのフィルタ条件と してINVITEのSDP部の「c=フィールド」に示 された発呼側端末のIPアドレスと「m=フィールド: に示された発呼側端末のボート番号とを設定する。もし 「a = フィールド」があればプロトコルタイプと明示さ 【0139】また。図5では、LSP-DB242の設 50 れた必要帯域も加え、SIPセッションを一意に識別す

るセッション識別子と共に帯域フィルタ条件記憶部23 1に通知する。

【0 1 4 5】また、帯域推定部2 2 5 は、下り L S P の 帯域として「m=フィールド」で示された着呼儺から受 け入れ可能な符号化種別のリストから該符号化に必要な 通常要求される帯域の最大値を設定する。着呼觸ノード のフィルタ条件として接続要求メッセージ(INVIT E)の5DP部の「c=フィールド」に示された発呼機構 未の「Pアドレスと「m=フィールド」に示された発呼 側端末のポート番号とを設定する。もし「a=フィール 10 ドーがあればプロトコルタイプと明示された必要帯域も 加え帯域フィルタ条件記憶部231に通知する。その結 果、帯域フィルタ条件DB241には、図4において、 上りLSP401と下りLSP(推定)402の帯域推定 データとして、予測フィールド411で示すような帯域 推定データが格納される。

【0146】帯域推定部225では、具体的には次のよ うにして帯域推定が行われる。SIPシーケンスでは、 発呼側が接続要求メッセージ(INVITE)のSDP部 に、「m=audio3456 RTP/AVP 0 3 4 5: の4種類(0.3.4.5)のメディアが受け入れ可 能と表示している。そして、着呼側が応答する接続メッ セージ(2000K)のSDP部では、4種類のうち一つ のメディアが選択され、「m=audio1234 RTP/ AVP 4:が広答内容となっているとする。ここで ポート番号3456<->1234が双方のaudioの送 受信に使用される。なお、「0 3 4 5」は、発呼継 が受け入れ可能な予め規定された基本的メディアの種類 を示す番号のリストである。

【0147】そこで、帯域推定部225では、接続要求 30 メッセージ(INVITE)のSDP部に、単体的に例え l¥.

v ≃0

o = CiscoSystemsSIP-IPPhone-UserAgent 18236 7386 1 N IP4 10.74.3.246

g = SIP Call

c=IN IP4 10.74.3.246

t = 0.0

m = andio 30306 RTP/AVP 0 8 18 101

a = rtpmap:0 pcmu/8000

a = rtpmap:101 telephone-event/8000

a = fmtp:101 0-11

とあれば、8 K b p s 圧縮品質音声であり、発呼側ボー ト番号は30306をフィルタ条件として使用できるこ とが接続メッセージ(2000K)通知前に推測できる。 なお、ここで、接続要求メッセージ(1NVITE)の中 継後相手無応答の場合に備えて、応答タイマ441(図 4参照)を起動し、その後180Ringingや404NotFou ndなどの後続応答メッセージがなくタイムアウトした場 合は、この予測フィルード411を削除してこのセッシ 50 った呼出し中表示メッセージ(180Ringing)のセッシ

ョンを終了する。

【0148】接続要求メッセージ(INVITE)が着呼 側SIP端末112に通知されると、着呼側SIP端末 112は、発呼側SIP端末111に対して、INVI TE受信確認メッセージ(100Trying)に続き、呼出し 中表示メッセージ(18 ORinging)を着呼側呼び出し中 の間定期的に通知する。これらのSIPメッセージは、 SIP中継装置115に取り込まれ、図2において、S IP中継装置201のTCP/IP/UDPスタック2 02からS1P処理部203のメッセージ種別判定部2 1 1 を介して 1 8 O Ringing処理部 2 2 2 に通知され

【0149】SIP中継装置115の180Ringing処 理部222では、受信された INVITF受信権収えっ セージ(100Trving)メッセージ中継・広答処理部21 2を介してTCP/JP/UDPスタック202に送り 出す。 INVITE受債確認メッセージ(100Trvino) は、発呼側のSIP中継装置114, 113においても 同様に中継され、発呼側SIP端末111に中継転送さ 20 れる。

【0150】次いで、SIP中継装置115の180Ri nging処理部222では、受信された呼出し中表示メッ セージ(180Ringing)の発アドレスを着呼側51P端 末112のIPアドレスとして取得し、それを当該受信 された呼出し中表示メッセージ(18 ORinging)のセッ ション識別部とヘッダ領域とに追記した後、帯域車前予 約部226にメッセージ受信を通知する。同時に、その 着呼側SIP端末II2のIPアドレスが追記された呼 出し中表示メッセージ(18 ORinging)をメッセージ中 継・応答処理部212を介してTCP/IP/UDPス タック202に送り出す。着呼側SIP端末112の1 Pアドレスが追記された呼出し中表示メッセージ(18 ORinging)は、発呼側のSIP中継装置114,113 においても同様に中継され、発呼側SIP端末111に 中継転送される。

では、着呼側SIP端末1|2のIPアドレスが追記さ れた呼出し中表示メッセージ(180Ringing)の中継動 作過程で、図2において、着呼側SIP端末112の1 40 Pアドレスが追記された呼出し中表示メッセージ(18 ORinging)を受信した18 ORinging処理部222は、 当該受信された呼出し中表示メッセージ(180Ringin g)から着呼側S1P端末112の1Pアドレスを取得 し、それを当該受信された呼出し中表示メッセージ(1 8 ORinging)のセッション鑑別部とヘッダ領域とに追記 した後、帯域事前予約部226にメッセージ受信を通知 する。

【0151】このとき、SIP中継装置114,113

【0152】斯くして、SIP中継装置115、11 1 1 3 における帯域事前予約部226では、受け取

ョン識別部とヘッダ領域とに追記された義暉側 S I P機 末112の IPアドレスを帯域フィルタ条件記憶部23 1に通知する。帯域フィルタ条件記憶部231は、その セッション識別子に対応した接続要求メッセージ(IN VITE)による推定搭域情報にそのヘッダ領域に追記 された着呼側SIP端末112のIPアドレスを追加し た後、帯域フィルタ条件通知部232を介して帯域配信 処理部204内の借城フィルタ条件受信部233に通知 する。

【0153】帯域フィルタ条件受信部233は、通知さ 10 格納する。 れた帯域フィルタ条件をLSP処理部251に通知す る。ここで、LSP-- DB242では、対応するドメイ ン内の全てのLSPを、例えば図5に示すようなフォー マットで管理している。そこで、 LSP処理部251 は、DB処理部244を介してLSP-DB242を検 楽し、収容するLSPをLSP--DB242の管理内容 に基づき選択し、決定する。

【0154】具体的には、LSP処理部251では、収 容するしSPが次のようにして選択される。すなわち、 (1)養呼側端末と発呼側端末の両方が、自己の管理ド メイン内にあれば、菊呼側端末と発呼側端末を結ぶしS Pが選択される。(2) 着呼側端末と発呼側端末のどち らか片方が自己の管理ドメイン内にあり、もう片方が自 己の管理ドメイン外にある場合は、自己の管理ドメイン 内にある着呼側端末か発呼側端末のどちらかと、もう片 側の端末が存在する管理ドメインへのデフォルトゲート ウェイを結ぶLSP(例えばLSP141, 143)が選 択される。(3)着呼側端末と発呼側端末の両方が自己 の管理ドメインに存在しなければ、着呼側端末と発呼艇 端末が存在する管理ドメインへのデフォルトゲートウェ 30 イ同士を結ぶLSP(例えばLSP142)が選択され

【0155】このとき、LSP処理部251では、その ような収容しSPが選択できなければ、SIPセッショ ンを収容するのに十分な帯域や優先度・遅延量を備えた LSPを新設して選択することも行われる。また、もし 他のLSPが存在すれば、SIPセッションを収容する のに十分な帯域や優先度・遅延量を備えているかを検証 した後、十分な場合にそのLSPを選択することも行わ na.

【0 ! 56】ここでは、LSP処理部251は、例えば

着呼側SIP端末112と、発呼側SIP端末111へ のLSR-GW134とを結ぶLSP143を選択する とする。このように収容するLSP143を決定したL SP処理部251は、LSP143のフィルタ条件追加 と帯域増設とをLSRS処理部252に通知する。 【0157】LSRs処理部252は、DB処理部24 4を介してLSP-DB242を検索してLSP143 が通過する全LSR136、135、134を決定し、 それをDB処理部244を介してLSR-DB243に 50 て、管理情報データベースM1B(Management-Informat

格納する。ここで、1.5 P-DB242には、図13に 示した各LSR毎のLSPフィルタ条件を与えるラベル スイッチテーブル1331やラベル変換条件を与えるラ ベルスイッチテーブル1332のような設定情報が格納 されている。そこで、LSRs処理部252は、DB処 理部244を介してLSP-DB242を検索し、LS P-DB242の設定情報に基づき、上記フィルタ条件 追加と帯域増設とに対応した各LSRへの設定情報を決 定し、DB処理部244を介してLSR--DB243に

【0158】例えば、LSR136への設定情報は、図 5中太枠内のデータとなる。LSP143の上りでは、 LSR136は、第3段目(3rdLSR)である。ラベルは、 入力(1 n)では「51、出力(0 n t)では、「なし」と なっている。入出力 I / F は、入力( 1 n )では「 1 F 4」、出力(out)では、「IF9|となっている。ま た、LSP143の下りでは、LSR136は、第1段 目(1stLSR)である。ラベルは、入力(in)では「な し」、出力(out)では、「2」となっている。入出力

1/Fは、入力(in)では「IF9」、出力(out)で は、「1 F 4 | となっている。

【0159】 LSRs処理部252は、LSR136. 135およびLSR-GW134に対する設定情報を設 定情報配信部253を介してLSR136、135およ びLSR-GW134に通知し、LSP143の帯域と フィルタ条件とを変更する。LSPに情報を設定したの で、帝域フィルタ条件DB241の記憶データは、図4 に示す予測フィールド412のようになる。上りLSP 401では、「着アドレス:B」が追加され、下りLS P(推定)402では、「発アドレス:B」が追加されて

【0160】 ここで、設定情報は、図1に示すように、 SIP中継装職 115からLSP設定変更メッセージ 1 54, 155, 156 ELT, LSR 136, 135 B よびLSR-GW134に個別に直接配送される。この ようなLSRへの配送および設定は、LSR136,1 35およびLSR-GW134が、一般的な管理機能で ある管理用シリアルポートなどを備えている場合は、S 1 P中継装置115と各LSRを直接結ぶシリアル回線 40 上のコマンドラインインターフェース(C.L.1:Command -Line-Interface)にQoS設定コマンドを直接発行する

【O | 61】また、SIP中継装置1|5とLSR|3 135およびLSR~GW134とが管理用のIP アドレスを持っており、一般的な管理機能であるIPネ ットワーク経由の制御が可能な場合は、発アドレス ::: S IP中継装置、着アドレス=LSRの管理用 IPアドレ スとして、良く知られるネットワーク管理プロトコルの S N M P (Simple-Network-Management-Protocol)を用い

ことにより達成できる。

ion-Base)を設定することによっても達成される。

【0162】また、近年RFC2748やRFC308 4 で規定されたポリシーサービス用COPS-PR (Com mon-Open-Policy-Service-for-Policy-Provisioning)→ COPS' (Common-Upen-Policy-Service)をプロトコル に用いて、ポリシー情報データベースPIB(Policy-in formation-Base)を設定することでも達成できる。他の LSP設定変更メッセージ151~153, 157, 1 58についても同様である。

【0163】次に、著呼側が応答する接続メッセージ (2000K)は、SIP中継装置115に取り込まれ、 図2において、SIP中継装置201のTCP/IP/ UDPスタック202からS1P姚珊部203のメッセ ージ種別判定部211を介して2000K処理部223 に通知される。

【0164】2000K処理部223は、受信された接 続メッセージ(2000K)をメッセージ中継・応答処理 部212を介してTCP/IP/UDPスタック202 に送り出す。その結果、接続メッセージ(2000K) は、発呼側のSIP中継装置114.113に向けて接 20 総要求メッセージ(INVITE)とは逆順に中継転送さ れる。このとき、SIP中継装置115, 114, 11 3では、図2において、2000K処理部223は、そ の受信した接続メッセージ(2000K)を搭載比較部2 27に通知する。

【0165】帯域比較部227は、接続要求メッセージ (INVITE)および呼出し中表示メッセージ(180R inging)の受信時に推定し設定しておいた下りLSP帯 域フィルタ条件を帯域フィルタ条件配憶部231から取 得し、当該接続メッセージ(2000K)に着呼側が示し 30 行い、修正設定情報を帯域フィルタ条件記憶部231. た実際の下りLSP帯域フィルタ条件とを比較する。比 較結果、推定した下りLSP帯域の方が大きく、かつフ ィルタ条件の範囲が広い場合は、帯域比較部227は、 比較結果と当該接続メッセージ(2000K)に着呼側が 示した実際の下り LSP帯域フィルタ条件とを帯域フィ ルタ条件記憶部231に通知するだけで、帯域予約処理 を行わずに処理を完了する。すなわち、接続メッセージ (2000K)は、各SIP中継装署間を高速に中継さ れ、発呼側S | P端末111に伝達される。

れた比較結果と当該接続メッセージ(2000K)にて示 された実際の下りLSP帯域フィルタ条件とを帯域フィ ルタ条件 D B 2 4 1 に格納する。その結果、帯域フィル タ条件DB241の記憶データは、図4に示す予約フィ ールド413のようになる。上りLSP401では、 「着ポート:6000」が追加されている。また、下り LSP(確定)403では、「発ボート:6000」と 「プロトコル:RTP」とが追加されている。

【0167】ここで、接続メッセージ(2000K)を余 計な処理なしに高速に転送する理由は、一般的な発呼側 50 りLSP(推定)402では発呼側ボート番号(6000)

S 1 P端末は、接続メッセージ(2000K)受信をトリ ガとしてメディアストリームの送受償を開始するように なっており、それまでは着呼伽SIP端末がメディアス トリームを送信しても、発呼側SIP端末はそのストリ 一厶を受信しない状態にあるからである。

【0168】次いで、接続メッセージ(2000K)を受 け取った発呼側SIP端末111は、最終確認メッセー ジ(ACK)を着呼側SIP端末112に向けて送信す る。この最終確認メッセージ(ACK)は、SIP中継装 10 置113に取り込まれ、図2において、SIP中継装置 2010TCP/1P/UDPスタック202からS1 P処理部203のACK処理部224に通知される。 【0169】ACK処理部224は、受信された級終確 認メッセージ(ACK)をメッセージ中継・応答処理部2 12を介してTCP/IP/UDPスタック202に送 り出す。その結果、最終確認メッセージ(ACK)は、締 呼側のSIP中継装置114、115に向けて接続要求 メッセージ(INVITE)と関じ順序で中継転送され る。これによって、発呼側SIP端末111と着呼側S IP端末112との間でSIPセッションが確立され、 涌跃が開始される。

【0170】 このとき、SIP中継装置113.11 4、115では、図2において、最終確認メッセージ (ACK)を受信したACK処理部224は、静終確認メ ッセージ(ACK)の受傷を帯域修正部228に対して涌 知する。帯域修正部228は、帯域比較部227が帯域 フィルタ条件記憶部231に通知した比較結果を参照し て、接続メッセージ(2000K)の受信時には保留して いた下りLSPの正確な帯域フィルタ条件の変更処理を 帯域フィルタ条件通知部232を介して帯域配信処理部

204に通知し、下りLSPについての修正般定情報の

配信を依頼する。 【O 1 7 1】 このように最終確認メッセージ(A C K)が 着呼觸SIP端末112に届き、セッション確立が終了 した後に、各LSRへの修正設定情報の配信が行われ る。その結果、帯域フィルタ条件DB241の記憶デー タは、図4に示す予約フィールド414のようになる。 予約フィールド412の下りLSP(推定)402と、予 【0166】帯域フィルタ条件記憶部231は、通知さ 40 約フィールド414の下りLSP(確定)403とにおい て、「発ポート:不明、プロトコル:不明:が、「発ボ ート:6000、プロトコル:RTP: に変更されてい

> 【0172】なお、図4の予約フィールド412で示し たフィルタ条件は、予約フィールド413に示した接続 メッセージ(2000K)にて通知された正確なフィルタ 条件と比較して、上りLSP401は、着呼側ボート器 号(6000)だけが不足している。また、下りLSP (推定)402と下りLSP(確定)403の比較では、下

とプロトコルが不足している。したがって、図4の予約 フィールド412に示したフィルタ条件は、セッション に対する正確なフィルタ条件ではない。

【0173】 しかし、 上り L S P では、 発呼側 S I P 端末が発ポート番号4000をこのセッション(着アド レス8かつ着ポート番号6000)以外への通信に使用 することはない。また、下りLSPでは、着呼働SIP 端末が発呼側SIP端末の着ポート番号4000をこの セッション(発アドレスBかつ発ポート番号6000)以 外からの通信に使用することはない。つまり、未使用の 10 発呼側SIP端末のポート番号を着呼側SIP端末が選 択するはずない。したがって、図4の予約フィールド4 12に示したフィルタ条件は、実用上問題ないフィルタ 条件となっている。

【0174】次に、図6を参照して、以上説明した実施 の形態 1 による S I P 中継装置の一般的な動作内容を説 明する。なお、図6は、以上説明したSIP中継装置の 各SIPメッセージに対する動作を説明するフローチャ ートである。

【0175】図6において、ステップS601では、受 20 借されたSIPメッセージの種別が判別される。接続要 求メッセージ(1NVITE)であるときは、ステップS 620~ステップS624の処理が行われ、メッセージ 中継処理(ステップS660)に移行する。呼出し中表示 メッセージ(18 ORinging)であるときは、ステップS 630~ステップ5635の処理が行われ、メッセージ 中継処理(ステップS660)に移行する。接続メッセー ジ(2000K)であるときは、ステップS640~ステ ップS644の処理が行われ、メッセージ中継処理(ス テップS660)に移行する。 最終確認メッセージ(AC 30 K)であるときは、ステップS650~ステップS65 2の処理が行われ、メッセージ中継処理(ステップS6 60)に移行する。

【0176】接続要求メッセージ(INVITE)号信時 の処理では、帯域の推定が行われる(ステップS62 0)。推定の結果、帯域確保が可能である場合は(ステッ プS621:Yes)、推定した帯域フィルタ条件をデ ータベースに登録し(ステップS622)、相手無応答で ある場合に備えて応答タイマを起動し(ステップS62 3)、メッセージ中継処理(ステップS660)に移行す 40 1:No)、確定借域の配信を行い (ステップS65 る。一方、推定の結果、帯域確保が不可能である場合は (ステップS621:No)、発呼側SIP端末に帯域確 保不可(60 6 Not Accent) メッセージを通知し(ステップ S 6 2 4 )、接続要求メッセージ(INVITE)に対す る処理を終了する。

【0 1 7 7】呼出し中表示メッセージ(1 8 ORinging) 受信時の処理では、着呼側SIP端末のIPアドレスが 追記されているか否かを調べる(ステップS630)。そ の結果、着呼側SIP端末のIPアドレスが追記されて ている着呼側SIP端末のIPアドレスをフィルタ条件 に追加する(ステップS632)。以上の動作は、着呼側 最終段に位置するSIP中継装置を除く発呼側SIP中 維装置での動作である。

【0178】一方、着呼側SIP端末のIPアドレスが 追記されていない場合は(ステップS630:No)、受 信した呼出し中表示メッセージ(18 ORinging)から着 呼側SIP端末の1Pアドレスを取得してその呼出し中 表示メッセージ(180Ringing)のヘッダ部に追記し(ス テップS631)、その追記した着呼側SIP端末の1 Pアドレスをフィルタ条件に追加する(ステップS63 以上の動作は、着呼側最終段に位置するSIP中 継装置での動作である。

[0179] そして、各SIP中継装置では、データベ 一スから推定帯域を取り出し(ステップS633)、推定 帯域を各LSRに配信し(ステップS634)、応答タイ マを停止し(ステップS635)、メッセージ中継処理 (ステップ S 6 6 0)に移行する。

【0180】接続メッセージ(2000K)受信時の処理 では、データベースから推定搭域を取り出し(ステップ S 6 4 0)、受信した当該接続メッセージ(2000K) が示す実際の帯域と比較する (ステップ S 6 4 1)。そ の結果、推定範囲内にあれば (ステップ 5 6 4 2 : Y a s)、受信した当該接続メッセージ(2000K)が示す 実際の帯域(確定帯域)を仕動結果とともに登録してス テップS644)、メッセージ中継処理(ステップS6 60)に移行する。一方、推定範囲内になければ(ステ ップS642:No)、受信した当該接続メッセージ (2000K)が示す実際の搭域(確定裕城)を配信し (ステップS643)、ステップS644を介してメッ

セージ中継処理(ステップ5660)に移行する。 【0181】最終確認メッセージ(ACK)の受信時の如 理では、データベースから確定帯域を比較結果ととまに 取り出し(ステップS650)、比較結果を参照して確定 帯域の配信が行われたか否かを判断する(ステップS6 51)。その結果、確定帯域の配信が終了している場合 には (ステップS651:Yes)、そのままメッセー ジ中継処理(ステップS660)に移行する。…方、確定 帯域の配信が終了していない場合には(ステップS65 2)、メッセージ中継処理(ステップS660)に移行す

【0 1 8 2】以上説明したように、この実施の形態 」 に よれば、各SIP中継装置が発呼側の接続要求メッセー ジ(INVITE)受信時に上下LSPの推定帯域を取得 し、呼び出し中(180Ringing)メッセージ受信時に着 呼側SIP端末のIPアドレスを取得して推定帯域を配 信し、帯域予約を完了する。そして、2000Kメッセ ジの受信時では、推定帯域が充分な帯域であれば帯域 いる場合は(ステップS630:Yes)、その追記され 50 予約処理をしないで2000Kメッセージを高速に中継 45 するようにしたので、話頭断の期間を軽減できるという 効果がある。

[0183]また、帯域子幹は、呼び出し中(180階) 房間)メッセージ受信をトリガにして、確実に着等側相 手が存在することを確認してから行われるので、接続要 求メッセージ(1NV1TE)が相手先アドレスの存在し ない状態では、帯域予約は実行されない。したがって、 負荷が幹減されるという効果がある。

【0185】また、S1P機株とS1Pプロトコルの特性に基づき、上りLSP帯域には接続要求メッセプ(INV1TE)のSDP都応指定された正確を帯域フィルタ条件を設定し、さらにこのSDP部から推定によって下りLSPのセッションを分離するフィルタ条件を設定しているので、他のS1P端末間のセッションがこの下りLSPを使用できないだけでなく、同一S1P端末間で削のボート番号を使用できないことになる。したがって、そのS1Pメッセージが目的とするセッションだけをLSPに吸答することになるので、通唱品質(QoS)が保証できるという効果がある。

[0186]また、最終確認メッセージ(ACK)受信をトリガとして、推定によって設定した下りLSPの帯域フィルタ条件を接続メッセージ(2000K)にて適知された正確な帯域フィルタ条件へ修修工(確定)するようにしているので、フィルタ条件の不備とLSP帯域の過剰確保は、セツミン確立後と断着されるという効果がある。しかも、この正確な帯域フィルタ条件への修正(確 40定)は、ACK受信時以降の任意の時刻に行ってよいので、他のセッションによる予備政権保を必要数を生を要する動件を優先させることができるという効果があ

【0187】さらに、この実験の形態1におけるSIP メッセージには、特別な拡張メッセージは含まれておらず、そのSIPメッセージを授受するこの実験の形態1 におけるシーケンスは、RFC2543に規定される通常のSIPシーケンスを変更するものではない。ADRTC2 フロスロースを変更があるのではない。ADRTC2 543に規定されるSIPシーケンスに従えばよく、特別の修正を要せずにこの実施の形態によるSIPシーケンスが事施できるという効果がある。

【0188】実際の形態2、図7は、この発明の実施の 影態2である道信帯域予約システムで用いるSIP中路 装置の構成を示すプロック段である。実施の形態1で は、呼机し中表示メッセージ(180Ring)砂管時は 帯域予約を行う構成例を示したが、この実施の形態2で は、接続要メッセージ(1NVIF2)受情がに滑域予 約を行う構成例が示されている。なお、説明の便宜か ら、適用する通信帯域予約システムは、図1に示すよう に構成されているとする。

【0189】すなわち、図7は、図1に示すSIP中継 装置113、114、115の構成を示すブロック図で ある。図7において、SIP中継装置701は、IPの 億期での各便プロトコルにあるメッセージの送受信を行 うTCP/IP/UDPスタック702と、SIP処理 部703と、帯域配信処理部704とを備えている。

【0190】SIP処理器703は、TCP/IP/U DPスタック702から各種メッセージを受け取り制則 するメッセージを剥削取に添り11と、TCP/IP/U DPスタック702に各種メッセージを引き確すメッセージを引き では、必要処理部712と、メッセージ研削で認 711の出力増わよびメッセージ中継・応答処理部71 20入力端に並列に接続される、REGISTER処理 第713、INVITE包埋部714、RESV短標部 715、2000K処理部716、RESV短標部 17を整備えている。以上がSIPメッセージの中継を 行う機能が70表る。

【0191】さらに、SIP処理部703は、INVI TE処理部714の出力を受ける帯域推定部718と、 RESV処理部715の出力を受ける帯域事前予約部7 19と、2000K処理部716と情報授受を行う帯域 比較部720と、ACK処理部717の出力を受ける帯 域修正部721と、帯域推定部718、帯域事前予約部 719、帯域比較部720および帯域修正部721のそ れぞれと情報授受を行う帯域フィルタ条件記憶部722 と、帯域フィルタ条件記憶部722の制御下にある帯域 フィルタ条件DB732と、帯域フィルタ条件記憶部7 22の出力を帯域配信処理部704に引き渡し、また帯 域配信処理部704からの情報を帯域フィルタ条件記憶 部722に引き渡す帯域フィルタ条件通知部723と、 RECISTER処理部713の出力を受けてINVI TE 処理部714からアクセスされるユーザ登録部72 4と、ユーザ登録部724の制御下にあるユーザDB7 31とを備えている。以上が予約する帯域を推定し登録 する機能部分である。

におけるシーケンスは、RFC 2 5 4 3 に規定される適 [0 1 9 2 ] 帯域配配処理部7 0 4 は、帯域フィルタ条 常のSIPシーケンスを変更するものではない。したが って、発呼側と着呼側のSIP離末は、通常のRFС 2 50 第7 2 6 と、帯域フィルタ条件委信部7 2 6 の出力を けるLSP処理部727と、LSP処理部727の出力 を受けるLSRs処理部728と、LSRs処理部72 8の出力を配信経路に送出する設定情報配信部730 Ł. LSP-DB733Ł, LSR-DB734Ł, L SP処理部727およびLSRs処理部728とLSP - DB733およびLSR-DB734との間に介在す るDB処理部729とを備えている。

【0193】なお、この実施の形態2では、INVIT E受信確認メッセージ(100Trying)および呼出し中表 示メッセージ(180Ringing)は、単に中継するのみで あるので、図7では、これらのメッセージに対する処理 部は示されていない。また、実施の形態1と同様に、便 宜上SIP処理部703と帯域配信処理部704とは同 一のSIP装置701内に存在するとしているが、この 2者は分離して、別々の装置として独立させることがで きるものである。

【0194】次に、図1、図4、図5、図8、図9を参 照して、この実施の形態2による通信帯域予約システム において実施されるSIPメッセージの中継方法および 帯域変更方法を説明する。なお、図8は、図7に示す5 20 | P中継装置で構成される消傷帯域予約システムで実施 されるSJP連携予約方法を説明するシーケンスであ る。図9は、図7に示すSIP中継装置の各SIPメッ セージに対する動作を説明するフローチャートである。 【0195】まず、図8を参照して、この実施の形態2 による通信帯域予約システム全体の動作について説明す る。図8において、発呼側801は、図1に示すSIP 端末111である。着呼側805は、図1に示すS1P 端末112である。SIP処理部802、803、80 5のTCP/IP/UDPスタック702を含めたSI P処理部703である。帯域配信処理部806は、 個楼 に図1に示すSIP中継装置113, 114, 115の 搭域配信処理部704であり、LSRs処理部807 は、設定情報配信部730を含めたLSRs処理部72 8である。

【0196】図8において、発呼側801と着呼側80 5は、通話に先立ち、自己の存在と着呼側SIPアドレ ス登録とをSIP中継装置に対して行う。この登録動作 は、全てのSIP端末が一様に行う一般的な動作であ

【()197】すなわち、発呼側801は、通話に先立 ち、登録メッセージ(REGISTER)811を送信す る。SIP中継装置113のSIP処理部802では、 登録メッセージ(REGISTER)811を受け取る と、端末のユーザ登録809を行った後に登録確認(A CK)メッセージ812を発呼側801に返信する。同 様に、着呼側805は、通話に先立ち、登録メッセージ (REGISTER)813を送信する。SIP中継装置

EGISTER)813を受け取ると、端末のユーザ登 録810を行った後に登録確認(ACK)メッヤージ81 4を着呼側805に返信する。

【0198】発呼を受けた発呼側801は、着呼側80 5とSIPセッションを確立するため、まず、接続要求 メッセージ(INVITE)815を希呼側805に向け て送信する。SIP中継装置113のSIP処理部80 2では、接続要求メッセージ(INVITE)815か号 け取ると、発呼艇801に対して、INVITE受信裤 認メッセージ(100Trying)816を返信するととも に、次段のSIP中継装置114のSIP処理部803 に対して接続要求メッセージ(INVITE)817とし て中継転送する。SIP中継装置114のSIP処理部 803では、次段のSIP中継装置115のSIP処理 部804に対して接続要求メッセージ(INVITE)8 18として中継転送する。 SIP中継装置115のS1 P 処理部804では、接続要求メッセージ(INVIT E)818を受け取る。

【0199】この接続要求メッセージ(1NVITE)の 中継動作過程で、SIP中継装置113,114,11 5では、発呼側801から着呼削805に向かうとりL SP帯域と、発呼側ノードのフィルタ条件と、着呼側8 05から発呼側801に向かう下りLSP帯域と、着呼 (構ノードのフィルタ条件とが推定される。 但し、この段 勝では、着呼削端末のアドレスは不順である。推定結果 は、図7に示した帯域フィルタ条件DB732に格納さ れる。

【0200】SIP中継装置115のSIP処理部80 4 では、接続要求メッセージ(INVITE)8:8を受 4は、図1に示すS1P中継装置113,114,11 30 け取ると、着呼順805への転送を保留し、ユーザ登録 が行われているかのユーザ確認819を行う。ユーザ登 録が行われている場合には、養呼側端末アドレスを含む 内部的な帯域予約メッセージ(RESV)820を生成し て前段のSIP中継装置114のSIP処理部803に 送信する。SIP中継装置114のSIP処理部803 では、受信した帯域予約メッセージ(RESV)820を 帯域予約メッセージ(RESV)821として前段のSI P中継装置113のS1P処理部802に送信する。

【0201】SIP処理部802~804では、つまり 40 SIP中継装置113~115では、帯域予約メッセー ジ(RESV)の授受によって着呼側端末アドレスを取得 できたので、それを上記帯域推定処理結果に付記して図 7に示した帯域フィルタ条件DB732に格納するとと もに、帯域配信要求メッセージ822を帯域配信処理部 806に対して送信する。関7に示した帯域フィルタ条 件通知部723から帯域フィルタ条件受信部726に向 かう信号が該当する。

【0202】その結果、SIP中継装置113~115 の借域配信処理部806では、上りと下りのLSPが決 115のSIP処理部804では、登録メッセージ(R 50 定され、LSRs処理部807から全てのLSRに対し

て帯域に関する情報が配信される。終了すると、帯域配 信完了メッセージ823が帯域配信処理部806からS IP処理部802~804、つまりSIP中継装置11 3~115に通知される。図7に示した帯域フィルタ条 件受信部726から帯域フィルタ条件通知部723に向 かう信号が該当する。SIP中継装置113~115の S1P処理部802~804では、配信結果を図7に示 した帯域フィルタ条件 DB732 に格納する。

【0203】そして、SIP中総装置115のSIP処 理部804では、保留していた接続要求メッセージ(1 NVITE)824を着呼側805に伝達する。着呼側 805では、接続要求メッセージ(INVITE)824 を受信すると、Bell鳴動825を実施し、[NV] T E 受信確認メッセージ(100 Trying)826を発呼側 801に向けて返信する。このINVITE受信確認メ ッセージ(100Trying)826は、SIP中継装置11 5のSIP処理部804からINVITE受信確認メッ セージ(100Trying)827として前段のSIP中継装 置114のSIP処理部803に伝達される。

【0204】SIP中継装置114のSIP処理部80 20 3では、受偿したINVITE受信確認メッセージ(1 O O Trying) 8 2 7 を I N V I T E 受信確認メッセージ (100Trying)828として前段のSIP中継装置11 3のSIP処理部802に伝達する。SIP中継装置1 13のSIP処理部802では、受信したINVITE 受信確認メッセージ(100Trying)828を1NVIT E受信確認メッセージ(100Trying)829として発呼 側801に伝達する。

[0205]次いで、着呼側805では、呼出し中表示 メッセージ(180Ringing)830を発呼側801に向 30 けて送信する。この呼出し中表示メッセージ(180Rin ging) 830は、SIP中総装置115のSIP処理部 804から呼出し中表示メッセージ(180Ringing)8 31として前段のSIP中継装置114のSIP処理部 803に伝達される。SIP中継装置114のSIP処 理部803では、受信した呼出し中表示メッセージ(1 8 O Ringing) 8 3 1 を呼出し中表示メッセージ(18 OR inging) 832として前段のSIP中継装置113のS IP処理部802に伝達する。SIP中継装置113の 5 1 P 処理部8 0 2 では、受信した呼出し中表示メッセ 40 ージ(18 ORinging) 832を呼出し中表示メッセージ (18 ORinging) 833として発呼側801に伝達す

【0206】次いで、 着呼側805では、 接続メッセー ジ(2000K)834を発呼側801に向けて送信す る。S1P中継装置115のS1P処理部804では、 接続メッセージ(2000K)834を受け取ると、推定 済み837aを確認し、接続メッセージ(2000K)8 3 4から取得した実際の帯域に対する推定帯域の過不足 うことなく、直ちに、前段のSIP中継装置114のS I P処理部803に向けて接続メッセージ(2000K) 835を中継転送する。

【0207】SIP中継装置114のSIP処理総80 3では、洞様に、接続メッセージ(2000K)835を 受信すると、推定済み837hを確認し、接続メッセー ジ(2000K)835から取得した実際の帯域に対する 推定帯域の過不足を調べる。そして、帯域予約処理を行 うことなく、直ちに、前時のSIP中継装置113のS 10 I P処理部802に向けて接続メッセージ(2000K) 836を中継転送する。

【0208】SIP中継装置113のSIP処理部80 2では、同様に、接続メッセージ(2000K)836を 受信すると、推定済み837cを確認し、接続メッセー ジ(2000K)836から取得した実際の帯域に対する 推定帯域の過不足を調べる。そして、推定帯域であれ ば、予約処理を行うことなく、直ちに、発呼側801に 向けて接続メッセージ(2000K)838を中継転送す

【0209】発呼側801では、接続メッセージ(20 00K)838を受け取ると、器終確認メッセージ(AC K)839を着呼側805に向けて送信する。SIP中 継装置113のSIP処理部802では、最終確認メッ セージ(ACK)839を受け取ると、次段のS1P中継 装置114のSIP処理部803に対して最終確認メッ セージ(ACK)840として中継転送する。SIP中継 装置114のSIP処理部803では、次段のSIP中 継装置 1 1 5 の S 1 P 処理部 8 0 4 に対して最終確認メ ッセージ(ACK)841として中継転送する。SIP中

継装置115のSIP処理部804では、最終確認メッ セージ(ACK)841を受け取ると、着呼側805に最 終確認メッセージ(ACK)842を伝達する。これによ って、発呼側801と着呼側805との間でS1Pセッ ションが確立され、通償が開始される。

【0210】 ここで、SIP中継装置113~115の S1P処理部802~804では、上記推定済み837 a, 837b, 837cの確認にて調べた過不足の結果 に基づき修正の必要があれば、最終確認メッセージ(A CK)を着呼側805に伝達した後の適宜な時に帯域配 信仰理部806に対して帯域修正要求メッセージ843 を送信する。図7に示した帯域フィルタ条件通知部72 3から帯域フィルタ条件受信部726に向かう信号が該

【0211】その結果、LSRs処理部807から該当 するLSRに対して帯域に関する情報が配信される。終 了すると、帯域修正完了メッセージ844が帯域配信処 理部806からSIP中継装置113~115のSIP 処理解802~804に通知される。例7に示した帯域 フィルタ条件受信部726から帯域フィルタ条件通知部 を調べる。推定帯域が広い場合には、帯域予約処理を行 50 723に向かう信号が該当する。SIP中継装置113

~115のSIP処理部802~804では、修正結果 を図7に示した帯域フィルタ条件DB732に格納す

【0212】次に、図7に沿って図1、図4、図5を参 照しつつ、SIP中継装置115, 114, 113の基 体的な動作内容を説明する。なお、図4では、受信メッ セージ種別404における呼出し中表示メッセージ(1 8 ORinging)の受信フラグ432が、帯域予約メッセー ジ(RESV)の受信フラグと読み替えられる。そして予 渊フィールド412には、帯域予約メッセージ(RES V)の受信時に設定される。それ以外は、同じである。 図5は、そのままの内容で用いられる。

【0213】さて、通話に先立ち、発呼側SIP端末と 着呼側SIP端末は、共に自己の存在通知と着呼側SI Pアドレス登録とをSIP中継装置に行うため、登録 (REIGSTER)メッセージをSIP中継装置に通知 する。SIP中継装置は、登録動作を行った後に対応す るSIP端末に登録確認(ACK)メッセージにより応答 する。ここでは、SIP中継装置113とSIP中継装 置115とが登録動作を次のようにして行う。

【0214】 脊鎖メッセージ(REGISTER)を受信 した51P中継装置701では、登録メッセージ(RE GISTER) MTCP/IP/UDPZ 4 y 270 メッセージ種別判別部711を介してREGIST ER処理部713に入力される。REGISTER処理 部713では、受信した登録メッセージ(REGIST ER)から登録するユーザ名と、端末のIPアドレスと を取り出し、ユーザ登録部724を介してユーザDB7 31に登録しておく。その後、登録確認(ACK)メッセ ージを作成してメッセージ中継・応答処理部712を介 30 してTCP/IP/UDPスタック702に送り出す。 対応するSIP端末に向けて登録確認(ACK)メッセー ジが送信される。

【0215】 着呼側 SIP端末112と通話したい発呼

側S1P端末111は、着呼側S1P端末112とS1 Pセッションを確立するために、接続要求メッセージ (INVITE)を着呼側SIP端末112に向けて送信 する。この接続要求メッセージ(INVITE)は、発呼 側SIP端末111を収容するSIP中継装置113T CP/IP/UDPスタック702にて受信され、SI 40 向けて送信される。 P処理部703のメッセージ種別判定部711に送ら れ、さらにINVITE処理部714に通知される。 【0216】 INVITE処理部714では、接続要求 メッセージ(INVITE)のSDP部を帯域推定部71 8に通知するとともに、接続要求メッセージ(INVI TE)は、メッセージ中継・応答処理部712を経由し TTCP/IP/UDPスタック702に送出する。そ の結果、SIP中継装置113から接続要求メッセージ (INVITE)122がSIP中継装置114に中継送

(INVITE)123がSIP中継装置115に中継送 信されるが、この実施の形態2では、着呼側最終時に位 置するSIP中継装置115では、接続要求メッセージ (INVITE)124を養呼側SIP端末112に中継 送信するのを一時保留するようになっている。

52

【0217】 このとき、発呼側 S [ P 端末 | ] 1 を収容 するSIP中継装置113では、1NVITE処理部7 14にてINVITE受信確認メッセージ(100Trvin g)が作成され、メッセージ中継・応答処理部712を経 10 由してTCP/IP/UDPスタック702に送られ、 発呼側SIP端末1||にINVITE受信確認メッセ ージ(100Trying)が通知される。INVITE受信確 認メッセージ(100Trying)を受信した発呼側SIP端 末111は、処理タイムアウトを延長し、着呼側SIP 端末112から呼出し中表示メッセージ(18 O Ringin g)が送られてくるのを待つ。

【0218】以上の接続要求メッセージ(INVITE) の中継動作過程で、各SIP中維装置では、INVIT E処理部7!4から接続要求メッセージ(INVITE) 20 のSDP部を通知された帯域推定部718にて、実施の 形態1で説明した方法で帯域フィルタ条件が推定され、 帯域フィルタ条件配憶部722を介して帯域フィルタ条 件DB732に格納される(図4の予約フィールド41 1 参照)。

【0219】そして、接続要求メッセージ(INVIT E)124を着呼側SIP端末112に中継送信するの を一時保留するSIP中継装置115では、INVIT E処理部714がSIP中継続数114からの接続要求 メッセージ(INVITE)123に記載された「Toフ ィールド」のユーザ名が、REGISTER処理部71 3によって登録されているかをユーザ登録部724に間 い合わせて確認する。

【0220】SIP中継装置115のINVITE処理 第7 1 4 では、ユーザ確認の結果、登録されていなけれ ば、ユーザ不在(404NotFound)メッセージを作成し て、接続要求メッセージ(INVITE)に対する処理を 終了する。ユーザ不在(40 4 NotFound)メッセージは、 メッセージ中継・応答処理部712、TCP/IP/U DPスタック702を介して発呼側SIP端末111に

【0221】一方、SIP中継装置115のINVIT E処理部7 1 4 では、ユーザ確認の結果、登録されてい れば、接続要求メッセージ(1NV|TE)124を着呼 個SIP端末112に転送するのを保留した状態で、R EGISTER処理部713によって登録された着呼側 SIP端末112のIPアドレスが付与された内部的な 帯域予約メッセージ(RESV)を作成し、メッセージ中 継・応答処理部712、TCP/IP/UDPスタック 702を介して送り出す。その結果、着呼側のSIP中 信され、SIP中継装置114から接続要求メッセージ 50 継装置(図1ではSIP中継装置115)が発行した帯 域予約メッセージ(RESV)は、発呼側の全SIP中継 装置(図1では、SIP中継装置114, 113)に通 知される。帯域予約メッセージ(RESV)は、SIP中 継装置間でのみ扱われるものであり、SIP端末側11 1に出力されることはない。

【0222】発呼側のSIP中継装置(図1では、SI P中継装置114.113)では、受信された帯域予約 メッセージ(RESV)がTCP/IP/UDPスタック 702、メッセージ種別判別部711を介してRESV 処理部715に入力され、帯域予約メッセージ(RES V)の受信が帯域事前予約部719に通知される。な お、帯域予約メッセージ(RESV)を発行した着呼側の S I P中継装置 (図1ではSIP中継装置115) で は、内部的にRESV処理部715に入力され、帯域事 前予約部719に通知されるようになっている。

【0223】SIP中継装置113、114、115で は、帯域予約メッセージ(RESV)を受信すると、接続 要求メッセージ(INVITE)のSDP部で推定した帯 域と、帯域予約メッセージ(RESV)にて通知された着 呼儺SIP端末112のJPアドレスとに基づき、実施 20 の形態1で説明した呼出し中表示メッセージ(18 ORin ging)受信時と同様内容の帯域予約処理が行われる。

【0224】すなわち、帯域事前予約部719では、帯 域予約メッセージ(RESV)にで通知された着呼側SI P端末112のIPアドレスを帯域フィルタ条件記憶部 722に通知する。帯域フィルタ条件記憶部722で は、接続要求メッセージ(INVITE)による推定帯域 情報に着呼側SIP端末112のIPアドレスを追加し て帯域フィルタ条件DB732に登録した後、帯域フィ ルタ条件通知部723を介して帯域配倍処理部704内 30 Pセッションが確立され、通話が開始される。 の帯域フィルタ条件受信部726に通知する。

【0225】帯域フィルタ条件受信部726では、通知 された密域フィルタ条件をLSP処理部727に通知す る。LSP処理部727は、DB処理部729を介して LSP-DB733を検索し、収容するLSPをLSP - DB733の管理内容に基づき選択し、決定する。 【0226】LSRs処理部728では、DB処理部7 29を介してLSP-DB733を検索して例えばLS P143が通過する全LSR136、135、134を 決定し、それをLSR-DB734に格納する。そし て、LSRs処理部728では、LSR136, 135 およびLSR-GW134に対する設定情報を設定情報 配信部730を介してLSR136、135、134通 知1. 1 S P 1 4 3 の帯域とフィルタ条件を変更する。 LSPに情報を設定したので、帯域フィルタ条件DB7 32の記憶データは、図4に示す予測フィールド412 のようになる。

【0227】着呼側への最終段に位置するSIP中継装 置1 15では、帯域予約が完了すると、保留していた接 端末112に通知する。なお、SIP中継装置115で は、帯域予約の完了を認識する方法として、例えば適切 なタイマを設定しておいて、それが切れるのを待つ。あ るいは、帯域予約メッセージ(RESV)に対応するRE S V 受信確認メッセージ(RESVACK)が返る場合 は、そのメッセージを待つなどの方法を用いることがで

54

【0228】 蒼呼側SIP端末112は、接続要求メッ セージ(INVITE)124を受信したので、INVI TE受信確認メッセージ(100Trying)、呼出し中表示 メッセージ(18 ORinging)を応答した後に、接続メッ セージ(2000K)を発呼側SIP端末111に向けて 送信する。この接続メッセージ(2000K)は、SIP 中継装置115、114,113の順に中継され、発呼 側SIP端末111に伝達される。

【0229】SIP中継装置115、114、113で は、接続メッセージ(2000K)に対しては、実施の形 態1で説明したのと間様にこの実施の形態2において も、2000K処理第716から接続メッセージ(20 00K)の受信通知を受けた帯域比較部720にて、帯 域判定および正確な下り帯域を記憶させる処理が行わ れ、推定帯域が広い場合には、直ちに発呼側SIP端末 111に向けて中継転送される。

【0230】接続メッセージ(2000K)を受償した発 を応答する。最終確認メッセージ(ACK)は、SJP中 継装置813,814,815の順に中継され、着呼側 SIP端末112に伝達される。これによって、発呼側 SIP端末1:1と着呼側SIP端末1:2と間でS1

【0231】このとき、SIP中継装置813、81 815では、実施の形態1と間様に、粉終確認メッ セージ(ACK)受傷がACK処理部717から帯域修正 部721に通知され、帯域修正部721にて下りLSP の推定帯域および推定フィルタ条件を正確な帯域フィル タ条件に修正する要求を各LSRに適知する。各LSR から、修正完了が各SIP中継装置に返される。その結 果、帯域フィルタ条件DB732の影情データは、図4 に示す予約フィールド414のようになる。

【0232】次に、図9を参照して、以上説明した実施 の形態2による5 I P中継装置の一般的な動作内容を説 明する。なお、図9は、以上説明したSIP中継装置の 冬くIPメッヤージに対する動作を説明するフローチャ ートである。

【0233】図9において、ステップS901では、受 信されたSIPメッセージの種別が判別される。登録メ ッセージ(REGISTER)であるときは、ステップS 911. ステップS912の処理が行われる。接続要求 メッセージ(INVITE)であるときは、ステップS9 続要求メッセージ(INVITE)124を着呼酬SIP 50 21~ステップS930の処理が行われ、メッセージ中

【0234】登録メッセージ(REGISTER)受信時の処理では、一般的な前処理の動性として発呼側に1分解表を収容する51P中継接端において、IPアドレスを取り込むユーザ登録が行われ(ステップ5911)、登録処理後、確認(ACK)メッセージが対応する51P単級を決ちれる。

[0235] 接続要求シャーン(INVITE)受問時 20 の処理では、帯域の推定が行われ(ステップS921)、推定帯域の推定が行われる(ステップS921)、その際に、帯域確保が可能であるか否かが判断される(ステップS923)。帯域確保が可能である場合は(ステップS923)、の、発呼側SIP様末に様に(ステップS933)、Nの、発呼側SIP様末に付ける(606 MotAccept)メッセージを通知し(ステップS924)、接続要求シャセージ(INVITE)に対する処理を終すする。そして、帯域確保が可能である場合は(ステップS923:Yes)、着呼側服終役に位置しているか否かが判断される(ステップS925)、都呼側 30 無終役法に位置しているSIP中様装置を除く発呼側のSIP中様装置である場合は(ステップS925:N)。

【0236】一方、着手網最終院に位置しているSIP 中継装置である場合は(ステップS925: Yes)、データベースから着呼端末のIPアドレスとユーザ情報とを取得し、(ステップS926)、ユーザの存在しない場合は(ステップS927)。ユーザが存在しない場合は(ステップS927: No)、発呼側にユーザ不在(404 NoFtのログメッセージを通知してステップS927: Yes)、海税要求メッセージ(INVITE)に大テップS927: Yes)、加限の全SIP中継装置に内容的な指数手的メッセージ(RSV)と送信し、(ステップS927: Yes)、前限の全SIP中継装置に内容的929)、着呼側SIP端末への接続要求メッセージ(INVITE)の中継転送を一時保留する(ステップS930)。

[0237] 帯域予約メッセージ(RESV)受信時の処 2:No)、確定帯域の配信を行い(ステップS96 理では、受信した帯域予約メッセージ(RESV)から着 50 3)、メッセージ中継処理(ステップS971)に移行す

呼酬5 I P場本の1 Pアドレスを取得し (ステップ59 35)、それに基づき推定帯域を取得して配信し (ステップ59 36、 ステップ59 37)、帯域予約域2(R E S V A C K)メッセージを返信する (ステップ59 38)。そして、帯域予約域2(R E S V A C K)メッセージの返信を受けた5 I P P 中継装置では、自装置が発呼側機終定位置しているか活かが判断される (ステップ59 39)。その結果、著字画展終段に位置している5 I P 中継装置を係ぐ発呼側の5 I P I 中華装置は (ステップ10 5 9 3 9 : N の)、帯域予約確認(R E S V A C K)メッセージの中継を行い (ステップ59 71)。 9: Y e s )、帯域予約確認(R E S V A C K)メッセージの中継を作り、ステップ59 43 9: Y e s )、帯域予約確認(R E S V A C K)メッセージの中継を作り、ステップ59 40 9: Y e s )、帯域予約確認(R E S V A C K)メッセージの中継を作りする (ステップ59 40)。

【0238】構域手約確認(RESVACK)メッセージ 受債時の規即では、審新観象院に位置しているSIP 中継装置は、前段の全SIP中継装置から帯域予約確認 (RESVACK)メッセージの返信があるのを監視し (ステップ5945)、一部しか受信している、場合は (ステップ5945)、下の1、次の帯域予約確認(RESVACK)メッセージの返信を待つ (ステップ5945)、 5 VACK)メッセージの返信を待つ (ステップ5945)、 メッセージの受信が確認できると (ステップ5945)、 ソッセージの受信が確認できると (ステップ5945)、 Ves)、先に保留していた機能要求メッセージ(IN VITE)を着呼酬SIP欄末に転送し (ステップ59 47)、メッセージ中報処理(ステップ5971)に移行する。

【0239】 練練メッセージ(2000K)受損物の処理 では、データペースから散定帯域を取り出し、ステップ 30 S951)、受信した当族接続メッセージ(2000K) が示す実際の帯域と比較する (ステップS952)。そ の起果、推定顧用にあれば (ステップS953: Ye s)、受信した当該接続メッセージ(2000K)が示す 実際の帯域 (線定帯域) を比較結果とともに登録し(ス テップS955)、メッセーシー申職処理(ステップS9 71)に移行する。一方、推定範囲体なければ (ステップS953: No)、受信した当該接続メッセージ (2000K)が示す実際の帯域 (確定部域)を配信 (ステップS954)、ステップS955を介してメッ 40 セーラ中機御理(ステップS9571)に移行する。

[0240] 最終確認メッセージ(ACK)受信時の処理 では、データベースから確定帯域を比較結果とともに取 り出し(ステップS961)、比較結果を参照して確定帯 域の配信が行われたか否かを判断する(ステップS96 2)。その程度、確定帯域の配信が終了している場合に は(ステップS962:Yes)、そのままメッセージ 中継処理(ステップS971)に移行する。一方、確定帯 線の配信が楽していない場合には(ステップS96 2:Ng)、確定帯域の配信を行い、(ステップS96 Z3 ..

【0241】以上のように、実施の形態2によれば、着 呼順殿終設に位置するSIP中職装置がその収容する着 呼吸81P電味に接続要メメッセージ(1NV1TE)を 選知する前に、既に上下LSPの帯域予約は完了してい るので、急呼側SIP電本が接続要求メッセージ(1N VITE)を受けた後、直と接続メッセージ(20 OK)を返信しても、下りLSPの推定した帯域フィル タ条件が正しい限り話頭断は絶対に発生しないという効果がある。

【0242】また、着甲側棘接段のSIP中糠装置が、 接続要求メッセージ(INVITE)の「Toフィール 等」に記載される宛先ユーザとSIP端末が存在するか 否かを登録メッセージ(REGISTER)による登録処 理にて登録されていることを確認した後に、発呼側の各 SIP中糠基圏に帯域予約折充を出すようにしているの で、ユーザ不住の場合など、発着SIP端末間で通話が 発生しない場合は帯域下約が実行されない。したがっ て、負荷が整数するという発光がある。

(1) 0243]また、S1P中様整盟前で使用される帯域 20 予約メッセージ(RESV)に、着呼劇風終段のSIP中様整選前、登録メッセージ(REGISTER)による登録時に記憶したそのメッセージの発アドレスを音響端末アドレスとして載せて、前段の発呼側SIP中様装機に通過したもので、接続要求メッセージ(INVITE)の「ローフィーレドに記載された滑呼側SIP端末のIPアドレスと帯域予約メッセージ(RESV)の造加フィールドに記載された滑門側SIP端末のIPアドレスと確立を12、接続要求メッセージ(INVITE)を着呼側SIP端末のIPアドレスを確定し、推摘にLSPフィルタ条件を形でできるという効果がある。

【0244】また、SIP機末とSIPプロトコルの特性に基づき、上りLSP帯域には接続要求メッセージ(INVITE)のSDP部に指定された正確な構成イルタ条件に設定し、さらにこのSDP部から推定によって下りLSPのセッションを分離するフィルタ条件を設定しているので、他のSIP端末間のセッションかにの下りLSPを使用できないだけでなく、同一SIP端末間で別のボート層をを使用するような他のセッションをしていて、そのSIPメッセージが目的とするセッションだけをよいによりな場合というでは、そのSIPメッセージが目的とするセッションだけをよいといる。

【0245】また、最終確認メッセージ(ACK)受信を トリガとして、推定によって設定した下り1.SPの帯域 フィルタ条件を接続メッセージ(2006)にご適相さ れた正確な帯域フィルタ条件に修正(確定)するように しているので、フィルタ条件の不備とし、SP 搭域の適衡 MGRICは、サルン、がまが24年の機関されるというが単れがあ

が保証できるという効果がある。

る。しかも、この正確な帯域フィルタ条件への修正 (確定) は、最終確認メッセージ(A C K)受信時以降の任意な時刻に行ってよいので、他のセッションによる予測帯域確保などの緊急性を要する動作を優先させることができるという効果がある。

【0246】さらに、実施の形態2によるSIPシーケンスで使用する独自の常治す約メッセージ(RESV)は、SIP単株装置間に同じて使用され、発呼側。落呼側のSIP端末には通知されない。したがって、実施の1 形態2によるSIPシーケンスは、RFC2543に規定される通常のSIPシーケンスに対応した発呼側と同様本や帯呼側SIP端末にそのまま通用可能であり、発呼側SIP端末や着呼側SIP端末には、特別な拡張メッセージ(RESV)に対応する修正は一切必要ないという効果がある。

【0247】実施の形態3、関10は、この発明の実施の形態3である遺信帯域下約シスケエ用いる51P中報数関の形態2では、接続要求すずロック図である。実施の形態2では、接続要求メッセージ(INVITE)受傷時に帯域予を行う構成例を示したが、この実施の形態3では、ちに着呼開機終後に位置する51P雑級関係では、関1のでは、関7に示した構成と同一ないしは同等である構成には、同一の符号・名称が付されている。ここでは、この実施の形態 3に関もるの

【0248】すなわち、図10に示すように、実施の形態2 態3によるSIP中継装置1001は、実施の形態2 (図7)に示したSIP中継装置701の構成におい

て、SIP処理部703に代えてSIP処理部1002 が設けられている。SIP処理部1002では、SIP 処理部703の構成において、ユーザ登録724の配 下に機種登録部1011が設けられ、それに伴い、ユー ザDB731に代えてユーザ機種DB1012が設けら れている。また、REGISTER処理部1013に代え てREGISTER処理部1010が設けられ、INV ITE処理部714に代えてINVITE処理部101 が設けられている。

【0249】ユーザ機種のBI012には、機種種別と対応する使用可能なメディア種別、帯域情報、使用する時で概求・帯号などが予め格的されている。図11は、図10に示すSIP中継装置1001が物呼側最終段に位置するSIP中継装置である場合に、希呼側SIP電本の機種種別を判定する際に用いる登録メッセージ(REGISTER)1101には、オブションの「Bser-Agent:フィールド」1111が設けられている。

しているので、フィルタ条件の不備とLSP帯域の過剰 [0250]次に、図12に沿って図1、図10、図1 確保は、セッション確立後に解消されるという効果があ 50 [を参照しつつ、この実施の形態3による通信帯域予約

システムにおいて実施されるSIPメッセージの中継方 法および帯域変更方法を説明する。なお、図12は、図 10に示すSIP中継装置で構成される通信帯域予約シ ステムで実施されるSIP連携予約方法を説明するシー ケンスである。

[0251] 図12では、図8に示した51P処理部804、805、806に代えてSIP処理部1201、1202、1203が示され、着呼頭805に代えて着呼側1204が示されている。そして、図8に示した手腕と同一何等となる手順には、同一の符号が付されてい10名。すなわち、この実施の形態3による通信帯域予約システムでは、通話に先立つユーザ登録の手順において、報呼側無終度位置する5円を接受する。その後に発行される帯域予約メッセージ(RESV)に対する処理とが異なるのみで、その他は実施の形態3と間域をある。ここで、この実施の形態3に関わる部分の動作を中心に説明する。

[0252] 図12において、通話に先いつユーザ軽数の手順では、海呼順1204(S1P増末112)は、3 20 1P中華林超115のS1P収置120は、3 20 11によした内容の登録メッセージ(REGISTER)1101を通知する。S1P中継装置115のS1P収 2世部1203におけるREGISTER)1101を受信すると、オプションの1988で49に1フィールド111の有転を描える。オプションの1988で49に1フィールド111を発見すると、オプションの1988で49に1フィールド111を発見すると、オプションの1988で49に1フィールド111を発見すると、ユーザ登録部124と機種登録部1011と期間にフューザ機種の関1012にユーザ機棒で数4211を行う。 30

【0253】ユーザ機種登録1211では、ユーザ情報 (ユーザ名、端末の1Pアドレス)の複数に加えて、着呼 制1204(SIP端末112)の機種種別がユーザ情報 と関連付けて登録される。

[0254]また、SIP中継校置115のSIP処理 部1203では、接検要求タッセージ(INVITE)8 18を受債すると、INVITE処理部1013法検 要求メッセージ(INVITE)818の受信が通知され る。INVITE処理部1013では、着呼側1204 (SIP端末112)に転送するのを保留し、ユーザ機種 40 確認1215が行われる。

かをユーザ登録部724を介して機種登録部1011に 対して問い合わせる。

【0256】INVITE処理部1013では、ユーザ機機機能記1215の結果、当該ユーザの機種種別が登録されていなければ、実施の形態2(図別)で設明した内容で帯域予約メッセージ(RESV)820を発行するが、当該ユーザの機種機別が登録されていれば、その機の使用メディア種別、帯域情報、使用ボート番号を追記た帯域予約メッセージ(RESV)1220を発行する。発行元の81P中継装置115では、内部的にRESV処理部715に入力され、帯域事前予約部719に受け付けられる。

【0257】帯域予約メッセージ(RESV)1220は、前段の51P中機基置114の51P処理部120 とにおける帯域事前予約部719に受け付けられ、帯域予約メッセージ(RESV)1221としてきた。前段の51P中継装置113の51P処理部1201に送られ、周域にその帯域事前予約部719に受け付けられ

0 【0258】このように機種種別に関する情報が追記された番岐等的メッセージ(RESV)を受信した祭SIP中機装置におけるおける帯域事前予約部719では、下りLSPの推定情報を考慮して更新(例えば上書き)さらに、各SIP中職装置では、更新された情報に基づき、帯域配優要求822を発行し、各LSRにLSPの帯域変更ブイルタ条件設定を要求する。以後は、図8に示した手帳と開催できる。

30 【0259】な私、倒31 に示したUser-Agentフィール F1111は、登録メッセージ(REGISTER)だけ でなく、接続要求メッセージ(NIVITE)や接続メッ セージ(2000K)などにも付きされ得るので、そのような他のメッセージを利用して機種登録してもよい。 の通話があれば、そのときの接続要求メッセージ(IN VITE)や接続メッセージ(2000K)に機種種別が 付きされているので、同体に機種種別を下りLSPの帯 減労能に反映することができる。

【0261】したがって、接続メッセージ(2000K) 中の正確な帯域フィルタ条件と予測条件がほぼ同じにな るので、話頭不通が発生する可能性が減少するという効 果がある。特に、相手側SIP端末がIP端話や低ビッ トレートTV電話など使用する帯域が一歳に決められる SIP端末では、下りLSPの予測帯域を過剰に確保す ることがなくなるという効果がある。

【0262】また、実施の形態2、3において、着呼側 最終段に位置するSIP中継装置では、着呼側への接続 要求メッセージ(INVITE)通知を保留して直ぐ帯域 10 予約メッセージ(RESV)を通知するのではなく、着呼 側S J P端末に例えば通知メッセージ(NOT I F Y)を 送償して確実に着呼側SIP線末が存在することを確認 してから落域を約メッセージ(RESV)を通知するよう にすれば、一層確実に帯域予約の処理負荷を軽減するこ とができる。

【0263】さらに、若呼側路終段に位置するSIP中 継装置が実施の形態2、3で示した帯域予約メッセージ (RESV)通知をサポートしていない場合でも、途中の S 1 P 中継装置が実施の形態1で示した手順をサポート 20 していれば、必ず着呼側SIP端末が返信する呼出し中 表示メッセージ(180Ringing)受信時に事前帯域予約 が行えるので、話頭不通を軽減することができる。

[0264] 【発明の効果】以上説明したように、この発明によれ ば、通信帯域予約システムは、1 P通信網内に、端末間 のセッションを確立する手順として主にRFC2543 で規定されるSIP手欄を用いるSIP端末と、確記S | P手順によるセッション確立のために前記S | P端末 潤で授受されるSIPメッセージを中継するSIPメッ 30 セージ処理手段と、前記SIPメッセージ処理手段の依 類を受けて登録された上り方向と下り方向の帯域および 推定パケットフィルタ条件を配信する帯域配信手段とを 新聞することにより構成されている。ここに、SIPメ ッセージ処理手段では、SIPメッセージを中継する際 に、発呼側 S I P端末が送信する接続要求メッセージの 内容から発呼側から着呼側への上り方向および着呼側か ら発呼側への下り方向での帯域およびパケットフィルタ 条件がそれぞれ推定取得され、その後、着呼側SIP端 末が接続メッセージを応答する前に送信する応答メッセ 40 --ジに基づき着呼側SIP端末のアドレス情報を取得し て前記推定した下り方向での帯域およびパケットフィル タ条件に追記され、前記推定した上り方向での帯域およ びパケットフィルタ条件と共に登録され、配信が依頼さ れる。したがって、RFC2543に準拠した通常の既 存 S 1 P端末を用いて、任意の2点間の帯域予約を実現 できる。しかも、この発明による方式は、呼発生後に事 後帯域予約を行う方式であるので、事前帯域予約方式の ように常時無駄な帯域を保持しておく必要がなくなる。

って下り方向の帯域・パケットフィルタ条件を設定して いるので、着呼側で話館不通が発生するのを防止するこ とができる。さらに着呼側の応答メッセージの受信によ って帯域予約を行うので、相手不存在の場合は、帯域予 約は行われず、帯域確保の処理負荷の経滅が悩れるとい う効果がある。

【0265】つぎの発明によれば、通信帯域予約システ ムは、IP通信網内に、端末間のセッションを確立する 手順として主にRFC2543で規定されるSIP手順 を用いるSIP端末と、前記SIP手順によるセッショ ン確立のために前記SIP端末間で授受されるSIPメ ッセージを中継するSIPメッセージ処理手段と、前記 SIPメッセージ処理手段の依頼を受けて登録された上 り方向と下り方向の帯域および推定パケットフィルタる 件を配信する帯域配信手段とを配置することにより構成 されている。ここに、SIPメッセージ処理手段では、 SIPメッセージを中継する際に、発呼側 SIP端末が 送信する接続要求メッセージの内容から、発呼側から着 呼側への上り方向および着呼側から発呼側への下り方向 での帯域およびパケットフィルタ条件がそれぞれ推定取 得される。そして、着呼側最終段に位置するSIPメッ セージ処理手段では、前記接続要求メッセージの受信時 に着呼側SIP端末の存在を登録状況から確認して当該 受信された接続要求メッセージの着呼側SLP端末への 転送が一時保留され、発呼側に位置する全SIPメッセ 一ジ処理手段に対して前記着呼側S1P端末のアドレス 情報を含む内部的な帯域予約メッセージが発行される。 並行して、前記確認した着呼側SIP端末のアドレス情 報を前記推定した下り方向での帯域およびパケットフィ ルタ条件を追記して前記推定した上り方向での帯域およ びパケットフィルタ条件と共に脊録され、配信が依頼さ れ、その後、前記保留していた接続要求メッセージが前 記確認した着呼側SIP端末に転送される。また、前紀 発評値に位置する全SIPメッセージ処理手段では、受 信された輸記帯域予約メッセージから着呼側SIP端末 のアドレス情報を取得して前記推定した下り方向での帯 域およびパケットフィルタ条件に追記され前記推定した 上り方向での帯域およびパケットフィルタ条件と共に登 録され、配信が依頼される。したがって、RFC254 3に準拠した通常の既存S 1 P端末を用いて、任意の2 点臘の帯域予約を実現できる。しかも、この発明によれ ば呼発生後に事後帯域予約を行う方式であるので、事前 帯域予約方式のように常時無駄な帯域を保持しておく必 要がなくなる。また、着呼側が接続メッセージを応答す る前に、推定によって下り方向の帯域・パケットフィル タ条件を設定しているので、着呼側で話頭不通が発生す るのを防止することができるという効果がある。加え て、 着呼側の存在を確信してから帯域予約を行うので、 存在しない相手先への接続要求に対しては、帯域予約は また、 着呼側が接続メッセージを応答する前に推定によ 50 行われず、帯域確保の処理負荷が軽減されるという効果 もある。

【0266】 つぎの発明によれば、上記の発明におい て、前記SIPメッセージ処理手段では、着呼側SIP 端末が応答する接続メッセージが検出されると、前記接 続メッセージにて浦知される確定帯域および確定パケッ トフィルタ条件と、前記推定搭域および推定パケットフ イルタ条件とが比較され、前記推定帯域および推定パケ ットフィルタ条件が広い場合に前記確定帯域および確定 パケットフィルタ条件を登録するのみで、配信を依頼す ることなく当該接続メッセージが発呼側SIP端末に向 10 けて中継される。このように、接続メッセージにて通知 される確定帯域および確定パケットフィルタ条件よりも 推定帯域および推定パケットフィルタ条件が広い場合に は、帯域予約なる余計な処理を行わず直ちに挙呼側に中 継されるので、着呼側で話頭不通が発生するのを少なく することができる。

【0267】 つぎの発明によれば、上記の発明におい て、前記SIPメッセージ処理手段では、発呼側SIP 端末が前記接続メッセージの受信に応答する最終確認メ ッセージを検出すると、前記比較結果を参照し、前記確 20 定帯域および確定パケットフィルタ条件が前記推定帯域 および推定パケットフィルタ条件の範囲内にあり、まだ 確定帯域を配信していないとき、下り方向の帯域および パケットフィルタ条件として前記確定帯域および確定パ ケットフィルタ条件の配信が依頼される。したがって、 推定による帯域が過剰である場合やパケットフィルタ条 件に不備がある場合は、SIPセッションの確立後の解 消することができる。しかも、機終確認メッセージ受信 後の任意の時に行ってよいので、他のセッションによる 予測帯域確保などの緊急性のある動作を優先させること 30 ができる。

【0268】 つぎの発明によれば、上記の発明におい て、前記着呼側最終段に位置するSIPメッセージ処理 手段では、前記着呼側S1P端末と所定のメッセージに よる授受を試みて存在が確認できたとき前記帯域予約メ ッセージが発行される。このように着呼側と実際に通信 して義呼側の存在を確信して帯域予約を行うので、一層 確実に存在しない相手先への接続要求に対しては、帯域 予約を行わないようにすることができ、帯域確保の処理 負荷が一層軽減されるという効果もある。

【0269】つぎの発明によれば、上記の発明におい 7. 前記着呼餅器終段に位置するSIPメッセージ処理 手段では、前記着呼側SIP端末の機種種別情報から当 該着呼側SIP端末が要求する最大帯域やパケットフィ ルタ条件を判定できる場合は、前記最大帯域やパケット フィルタ条件に基づき前記推定した下り方向での帯域お よびパケットフィルタ条件を修正して登録され、配信が 依頼されるともに、前記巖大帯域やパケットフィルタ条 件も含めて前記帯域予約メッセージが発行される。ま た。前紀発呼側に位置する全SIPメッセージ処理手段 50 接続要求メッセージの内容から発呼側から着呼側への上

では、受信された前記帯域予約メッヤージにて通知され た前紀最大帯域やパケットフィルタ条件に基づき前紀推 定した下り方向での帯域およびパケットフィルタ条件を 修正して登録され、配信が依頼される。このように、着 呼側SIP端末の機種種別情報から得られる最大帯域や パケットフィルタ条件に基づき前配推定した下り方向で の帯域およびパケットフィルタ条件を修正するので、高 い精度で帯域およびパケットフィルタ条件を予測できる ようにたる.

【0270】つぎの発明によれば、上記の発明におい て、前記SIPメッセージ処理手段では、前記接続要求 メッセージのメディア情報部に記載された発呼側 S 1 P 端末が受け入れ可能と示した複数のメディア種別から必 要な帯域やボート番号、プロトコルタイプなどの帯域と フィルタリング条件を推定し、前記下り方向の帯域およ びパケットフィルタ条件を設定することができる。

【0271】つぎの発明によれば、中継手段では、端末 間のセッションを確立する手順として主にRFC254 3で規定されるSIP手順を用いるSIP端末間で授受 されるSIPメッセージが中継される。その中継過程に おいて、帯域推定手段では、前記中継手段から発呼側S I P端末が送信する接続要求メッセージを受けて、前記 接続要求メッセージの内容から発呼側から着呼側への上 り方向および着呼側から発呼側への下り方向での帯域と パケットフィルタ条件とがそれぞれ推定され、その後、 着呼側SIP端末が接続メッセージを応答する前に送位 する応答メッセージを前記中継手段から受けて、前記点 答メッセージから兼呼側SIP端末のアドレス情報が取 得され、それが前記推定した下り方向での落域およびパ ケットフィルタ条件に追記され、前記律定した上り方向 での帯域およびパケットフィルタ条件と共に登録され、 配信が依頼される。したがって、RFC2543に準拠 した通常の既存S1P端末を用いて、任意の2点間の帯 域予約を実現できる。しかも、この発明による方式は、 呼発生後に事後帯域予約を行う方式であるので、事前帯 域予約方式のように常時無駄な帯域を保持しておく必要 がなくなる。また、着呼酬が接続メッセージを応答する 前に推定によって下り方向の帯域・パケットフィルタ条 件を設定しているので、着呼側で話頭不通が発生するの 40 を防止することができる。さらに着呼側の応答メッセー ジの受信によって帯域予約を行うので、相手不存在の場 合は、帯域予約は行われず、帯域確保の処理負荷の軽減 が倒れるという効果がある。

【0272】つぎの発明によれば、中継手段では、端末 間のセッションを確立する手綱として主にRFC254 3で規定されるSIP手順を用いるSIP端末間で授受 されるSIPメッセージが中継される。その中継過程に おいて、構成推定手段では、前記中継手段から発呼機S I P端末が送信する接続要求メッセージを受けて、前記

り方向および着呼側から発呼側への下り方向での帯域お よびパケットフィルタ条件がそれぞれ推定される。その 際に、着呼網SIP端末の存在を登録状況から確認して 当該受信された接続要求メッセージの養呼側SIP標末 への転送を一時保留し、前記着呼供SIP端末のアドレ ス情報を含む内部的な帯域予約メッセージが前記中継手 段に送出される。並行して、当該着呼側SIP端末のア ドレス情報が前記推定された下り方向での帯域およびパ ケットフィルタ条件に追記され、前記推定された上り方 向での帯域およびパケットフィルタ条件と共に登録さ れ、配信が依頼される。したがって、RFC2543に 準拠した通常の既存S J P端末を用いて、任意の2点間 の帯域予約を実現できる。しかも、この発明によれば呼 発生後に事後帯域予約を行う方式であるので、事前帯域 予約方式のように常時無駄な帯域を保持しておく必要が なくなる。また、着呼側が接続メッセージを応答する前 に、推定によって下り方向の帯域・パケットフィルタ条 件を設定しているので、菊呼側で話頭不適が発生するの を防止することができるという効果がある。加えて、着 呼側の存在を確信してから帯域予約を行うので、存在し 20 ない相手先への接続要求に対しては、帯域予約は行われ ず、帯域確保の処理負荷が軽減されるという効果もあ Z.,

65

【0273】つぎの発明によれば、中継手段では、端末 間のセッションを確立する手順として主にRFC254 3で規定されるSIP手順を用いるSIP端末間で授受 されるSIPメッセージが中継される。その中継過程に おいて、帯域推定手段では、前記中継手段から発呼側S 1 P端末が送信する接続要求メッセージを受けて、前記 接続要求メッセージの内容から発呼側から着呼側への上 30 り方向および着呼側から発呼側への下り方向での帯域お よびパケットフィルタ条件がそれぞれ推定され、その 後、前記中継手段から帯域予約メッセージを受けて、前 記帯域予約メッセージから着呼側S I P端末のアドレス 情報を取得して前記推定した下り方向での帯域およびパ ケットフィルタ条件に追記され、前記推定した上り方向 での帯域およびパケットフィルタ条件と共に登録され配 信が依頼される。したがって、RFC2543に準拠し た通常の野存51P端末を用いて、任意の2点間の帯域 予約を実現できる。しかも、この発明によれば呼発生後 40 に事後帯域予約を行う方式であるので、事前帯域予約方 式のように常時無駄な帯域を保持しておく必要がなくな る。また、着呼側が接続メッセージを応答する前に、推 定によって下り方向の帯域・パケットフィルタ条件を設 定しているので、着呼酬で話頭不通が発生するのを防止 することができるという効果がある。加えて、帯域予約 メッセージが受信されない場合は、帯域予約を行わない ので、帯域確保の処理負荷が軽減されるという効果もあ

【0274】つぎの発明によれば、上記の発明におい

て、帯域比較手段では、前記中継手段から音響側を1 P 端末が応答する接続メッセージを受けて、前記接触メッ セージにで適削される施定帯域および確定パケットフィルタ 条件とが比較され、前記推定帯域および推定パケットフィルタ 条件が広、場合に前記接続メッセージから得られ る確定帯域および確定パケットフィルタ条件が登録さ れ、帯域の配信を依頼することなく当該接続メッセージ が呼呼側を1 P 端末に向けて中継するために助け中継手 10 段に送出される。このように、接続メッセージにて通知 される確定帯域および確定パケットフィルタ条件よりも 推定帯域おどが変更パケットフィルタ条件がに、場合に は、帯域予約なる余計な処理を行わず直ちに発呼側に中 線されるので、着呼順で話頭不通が発生するのを少なく することができる。

【0275】つぎの発明によれば、上記の発明において、 帯域確定手段では、前記中報手段から類時側 SIP 端末が応答する最終確認メッセージを受けて、前記比較 結果を参照し、前記確定帯域および確定パケットフィルタ条件を動開小にあり、また確定帯域を配信していないとき、下り方向の帯域およびパケットフィルタ条件として前記・確定帯域および確定パケットフィルタ条件として前記・配信が依頼される。したがって、推定による帯域が過剰である場合やパケットフィルタ条件と形できる。しかも、最終確認メッセージ受信後の任意の時に行ってよいので、他のサンションの確定後の解消することができる。しかも、最終確認メッセージ受信後の任意の時に行ってよいので、他のサンションとは、予測情域確保などの概念性のある動作を優先させることができる。

0 (0276)つぎの発明によれば、上記の発明において、前定構成権定手段では、前定増等側81P端末と所定のメッセージによる接受を試みてその存在が確認できたとき前配帯域予約メッセージが発行される。このように着呼機と実際に通信して着時で存在を確信して帯域予約を行うので、層確実に存在しない相手先への接続要求に対しては、帯域予約を行わないようにすることができ、帯域破保の処理負荷が一層軽減されるという効果もある。

【0277】 一ぎの発卵によれば、上起の発明において、前記帯域推進手段では、前記着呼割SIP端末の機能的情報から当該着呼割SIP端末が変まする最大帯域やパケットフィルタ条件を判定できる場合は、前記量大帯域やパケットフィルタ条件に基づき前記能はされた。 て登録され配信が依頼される。 並行して、前記最大帯域やパケットフィルタ条件も含めて前記帯域予約メッセージが発行される。 このようた、歯呼鳴SIP線末の機機別情報から得られる最大帯域やパケットフィルタ条件を含めて前記帯域下がメットフィルタ条件を含まる。 このようた、前半側で「野球の機能を発力を得した。 このようた、前半度で再端およびパケットフィルタ条件を検証するの。 応、物度で帯域およびパケットフィルタ条件を検証するの、応、物度で帯域およびパケットの

ケットフィルタ条件を予測できるようになる。

【0278】つぎの発明によれば、上記の発明におい 7 前記帯闘権定手段では、前記由継手段がによって、

て、前温不根は推至手段では、前記中継手段から入力され た前記帯域率約メッセージにて適知された前記機大帯域 やパケットフィルク条件に基プき前記推定した下り方向 での帯域およびパケットフィルク条件が難圧して登録を れ、配信が依頼される。このように、海呼側SIP端末 の機種預別情報から得られる最大帯域やパケットフィルク 条件に基づき前記構定した下り方向での帯域およびパ ケットフィルク条件を修正するので、流が複皮・帯域お よびパケットフィルク条件を参距できるようになる。

[0279] つぎの発明によれば、上記の発明において、前尾帯域推定手段では、前記接数要東メッセージの メディア情報部に起撃された延季側 51 P端末が受け入 れ可能と示した複数のメディア種別から必要な精雑やポート番号、プロトコルタイプなどの帯域とフィルタリン 分条件を推定され、前記下り方向の帯域およびパケット フィルタ条件を設定することができる。

【0280】つぎの発明によれば、上記の発明において、帯域配信手段では、佐蘭を受けて前記登録された上 20 り方向と下り方向の帯域および推定パケットフィルタ条 件を配信することができる。

【0281】つぎの発明によれば、IP通信網におい て、端末間のセッションを確立する手順として主にRF C 2 5 4 3 で規定されるS I P手順を用いるS I P端末 間で授受されるSIPメッセージを中継する場合に、帯 域推定工程にて、発呼側SIP端末が送信する接続要求 メッセージの内容から発呼側から着呼側への上り方向お よび幾呼側から発呼側への下り方向での構成およびパケ ットフィルタ条件がそれぞれ推定取得される。その後、 帯域予約工程にて、着呼側SIP端末が接続メッセージ を応答する前に送信する応答メッセージに基づき着呼伽 SIP端末のアドレス情報が取得され、前記推定された 下り方向での帯域およびパケットフィルタ条件に追記さ れ、前記推定された上り方向での帯域およびパケットフ ィルタ条件と共に登録され、配信が依頼される。したが って、RFC2543に準拠した通常の既存SIP端末 を用いて、任意の2点間の帯域予約を実現できる。しか も、この発明による方式は、呼発生後に事後帯域予約を 行う方式であるので、事前帯域予約方式のように常時無 40 数な帯域を保持しておく必要がなくなる。また、着呼側 が接続メッセージを広答する前に推定によって下り方面 の帯域・パケットフィルタ条件を設定しているので、着 呼側で話頭不通が発生するのを防止することができると いう効果がある。

【0282】つぎの発明によれば、IP通信響において、端末間のセッションを確立する手順として主にRF と 2543で規定されるSIP手腕を用いるSIP端末間で授受されるSIPチッセージを中継する場合に、着 パケットフィルタ条件よりも推定が減るよび維定・呼側最終中継段において、保留工程にて、 奨呼偶SIP 50 トフィルタ条件が広い場合には、 帯域予約を行わず直ち

端末が送信する接続要求メッセージの受信時に着評価S I P端末の存在を登録状況から確認して当該受信された 接続要求メッセージの着呼側SIP端末への転送が一時 保留される。それを受けて、内部メッセージ発行工程に て、前記着呼側SIP端末のアドレス情報を含む内部的 な帯域予約メッセージが発呼側に存在する全中継段に向 けて発行される。そして、帯域推定工程にて、受信され た前記接続要求メッセージの内容から発呼側から着呼側 への上り方向および着呼側から発呼側への下り方向での 帯域およびパケットフィルタ条件がそれぞれ推定取得さ れる。次いで帯域予約工程にて、前記確認した着呼側5 I P端末のアドレス情報を前記推定された下り方向での 帯域およびパケットフィルタ条件に追記して前記推定さ れた上り方向での帯域およびパケットフィルタ条件と共 に登録され、配信が依頼される。その後、保留解除工程 にて、前記保留していた接続要求メッセージを前記確認 した着呼側SIP端末に転送される。また、発呼側に存 在する全中継段において、帯域推定工程にて、受信され た前記接続要求メッセージの内容から発呼側から着呼側 への上り方向および著呼側から発呼側への下り方向での 帯域およびパケットフィルタ条件がそれぞれ推定取得さ れる。次いで、帯域予約工程にて、受信された前記帯域 予約メッセージから着呼側SIP端末のアドレス情報を 取得して前記推定された下り方向での帯域およびパケッ トフィルタ条件に追記され、前記推定された上り方向で の帯域およびパケットフィルタ条件と共に登録され、配 信が依頼される。したがって、RFC2543に準拠し た通常の既存SIP端末を用いて、任意の2点間の帯域 予約を実現できる。しかも、この発明によれば呼発生後 に事後帯域予約を行う方式であるので、事前帯域予約方 式のように常時無駄な帯域を保持しておく必要がなくな る。また、着呼側が接続メッセージを応答する前に、推 定によって下り方面の搭域・パケットフィルタ条件を設 定しているので、着呼側で話頭不通が発生するのを防止 することができるという効果がある。加えて、着呼側の 存在を確信してから帯域予約を行うので、存在しない相 手先への接続要求に対しては、帯域予約は行われず、帯 域確保の処理負荷が軽減されるという効果もある。

【0283】つぎの発明によれば、上記の発明において、帯域比較工程にて、衛宇側 SIP端木が広答する接続メウモージを検出すると、前記接続メツセージとで通知される確定および確定パケットフィルタ条件と、前記推定帯域および推定パケットフィルタ条件と、前記推定帯域および指でパケットフィルタ条件が登録され、配信を依頼することなく当技核メッセージを発呼側の51P端末に向けて中継される。このように、接続メッセージにて通知される確定帯域および能定パケットフィルタ条件が広い場合には、接続メラセージを発呼側のチャージを発すして地域である。

69 に発呼機に中継されるので、着呼側で話頭不通が発生するのを少なくすることができる。

【0284】つぎの発明によれば、上記の発明において、帯域確定工程にて、発呼離81 P 端末が前記接続メッセージの受信に応答する最終確認メッセージを検出すると、前記比較結果が参照され、前記確定帯域および確定パケットフィルタ条件の範囲内にありまで減らまたが推定パケットフィルタ 大条件を登せるしたがなった。低が依頼される。したかって、推定による帯域が過剰である場合やパケットフィルタ条件に不備がある場合は、S1 Pセッションの確立後の解消することができる。しかも、最終複数メッセージ受信かした。しか、最終複数メッセージ受信かした。

【0285】つぎの発明によれば、上記の発明において、前記書呼側風終中離段では、前記内部メッセージ発行工程にて、前記書呼順51単編よ告所定のメッセージ 20 による投受を試みて存在を確認できたとき前記帯域予約メッセーンが発行される。このように潜等側と実際に通信して新学側の存在を確認して構成予約を行った。 「一個職業に存在しない相手先への接続要求に対しては、帯域予約を行わないようにすることができ、帯域確保の処理負約→「需要該するととかの表もある。

【0286】つぎの発明によれば、上記の発明におい て、前記着呼側最終中継段では、前記帯域予約工程に て、前記着呼側S1P端末の機種種開情報から当該着呼 側5 「 P 端末が爆求する器大帯域やパケットフィルタ条 30 件を判定できる場合は、前記最大帯域やパケットフィル タ条件に基づき前記推定した下り方面での帯域およびパ ケットフィルタ条件が修正して登録され、配信が依頼さ れる。そして、前記内部メッセージ発行工程にて、前記 級大帯域やパケットフィルタ条件も含めて前配帯域予約 メッセージが発行される。また、前記発呼側に存在する 各中継段では、前記帯域予約工程にて、受信された前記 帯域予約メッセージにて通知された前記最大帯域やパケ ットフィルタ条件に基づき前記推定した下り方向での帯 域およびパケットフィルタ条件が修正して登録され、配 40 信が依頼される。このように、着呼側SIP端末の機種 種別情報から得られる最大帯域やパケットフィルタ条件 に基づき前記推定した下り方向での構域およびパケット フィルタ条件を修正するので、高い精度で帯域およびパ ケットフィルタ条件を予測できるようになる。

[0287] つぎの発明によれば、上記の発明におい ス例(帯域危能 て、前定常機能定工程では、前記接続要求タッセージの メディア情報部に記載された発呼側SIP端末が受け入 れ可能と示した複数のメディア経別から必要な帯域やポ ス例 (帯域危能 ・・・ト番号、プロトコルタイプをどの帯域とフィルタリン 50 (符号の説明)

グ条件が推定され、前記下り方向の帯域およびパケット フィルタ条件が設定される。

#### 【図面の簡単な説明】

【図1】 この発明の実施の形態1である通信帯域予約 システムの構成を示すプロック図である。

【図2】 図1に示すSIP中継装置の構成を示すプロック図である。

【図3】 図1に示す通信帯域予約システムで実施されるS1P連携予約方法を説明するシーケンス図である。
0 [図4] 図2に示すS1P中継装置における帯域フィルタ条件DBに格納される上下LSPの帯域フィルタ条件の一個を示す図である。

【図5】 図2に示すSIP中維装器におけるLSP-DBに格納されるLSP管理データの一例を示す図である

【図6】 図2に示すSIP中継装置の各SIPメッセージに対する動作を説明するフローチャートである。

【関7】 この発明の実施の形態2である通信帯域予約 システムで用いるSIP中継装置の構成を示すブロック 関である。

【図8】 図7に示すSIP中継装置で構成される通信 帯域予約システムで実施されるSIP連携予約方法を説明するシーケンス図である。

【図9】 図7に示すSIP中継装置の各SIPメッセージに対する動作を説明するフローチャートである。

【図10】 この発明の実施の形態3である通信帯域予 約システムで用いるSIP中継装置の構成を示すプロッ ク図である。

【図11】 図10に示すSIP中継装置にて参呼側端 末の種別を判定する際に用いるSIPメッセージの一機 を示す図である。

【図12】 図10に示すSIP中継装置で構成される 通信帯域予約システムで実施されるSIP連携予約方法 を説明するシーケンス図である。

【図13】 MPLS網でのパケット転送を説明する図である。

【図14】 従来の | P電話通信網の構成例を示すシステム図である。

【図15】 図14に示す私設 I P網における I P電話 の信号手順並びに通信品質保証方法を説明するシーケン ス図である。

【図16】 図14に示すコールエージェント(CA) による帯域予約方法を説明する図である。

【図17】 RFC2543に示されるSIPを用いた IP信号手順と事後帯域予約手順とを結合したシーケン ス例(帯域配信応答を待つ場合)を示す図である。

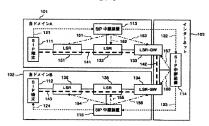
【図18】 RFC2543に示されるS1Pを用いた 1P借号手順と事後帯域予約手順とを結合したシーケン ス例(帯域配信広答を待たない場合)を示す図である。 『毎日の説師】 71

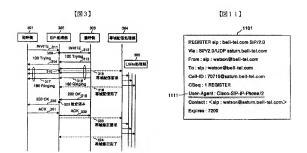
101 自ドメインA、102 自ドメインB、103 インターネット、111~112 S1P端末、11 3~115 SIP中継装置、131, 132, 13 5, 136 LSR, 133, 134 LSR-GW. 141~143LSP、151~158 LSP設定変 更配信経路、201, 701, 1001SIP中継装 置、202. 702 TCP/IP/UDPスタック、 203, 703, 1002 SIP処理部、204, 7 04 帯域配信処理部、211、711 SIPメッセ ージ種別判定部、212.712 メッセージ中継・応 10 3 REGISTER処理部、724 ユーザ登録部、 答処理部、221,714 INVITE処理部、22 2 180Ringing処理部、223、716 2000 K処理部、224,717 ACK処理部、225,7\*

\*18 帯域推定部、226、719 帯域事前予約部、 227, 720 帯域比較部、228、721 帯域修 正部、231、722 帯域フィルタ条件記憶部、23 2,723 帯域フィルタ条件通知部、233,736 帯域フィルタ条件受信部、241,732 帯域フィ ルタ条件DB、242、733 LSP-DB、24 3,734 LSR-DB,244,729 DB処理 部、251,727 LSP処理部、252,728 LSRs 処理部、253,730設定情報配信部、71 731 ユーザDB、1011 機種登録部、1012 ユーザ・機種DB。

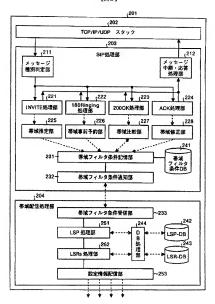
72

[3]1]





[図2]

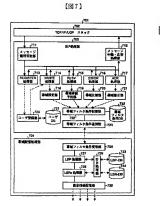


[図16]



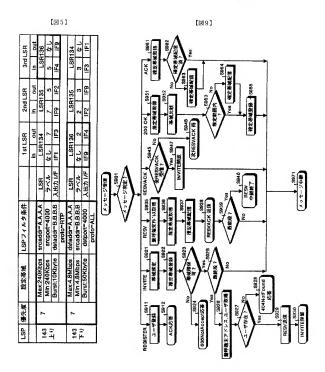
[図4]

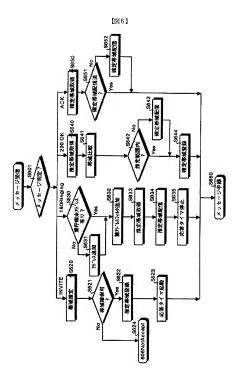
	491			199			99			494				
	上刊上記			FULER (株宝)	****		FULSP (検定)			*メッセ			**	1
**		泰城		1	#1	フィルタ	N.	INVITE	180	200	ACK	910		
240	様アドレス: A 気ボート: 4000 プロトコル: RTP		4600	着アドレス:A 第ポート:4000 プロトコル:e		-	-		0				120	ŀ
240	発アドレス:A 見ポート:4000 <u>表アドレス:B</u> プロトコル:RTP	0	4600	数アドレス:A 数ポート: 4000 <u>気アドレス:B</u> プロトコル: *	0	-	_		0	0				-
240	発アドレス ) A 交ポート: 4000 量アドレス: 8 量ポート: 6000 プロトコル: 8TP	0	4800	前ボート:4000	o	360	数アドレス: B 他ポート: 5000 分アドレス: A 数ポート: 4000 プロトコル: RTP		0	0	0			-
240	発アドレス:A 数ポート:4500 差アドレス:B 数ポート:6000 プロトコル:FITP	۰	4800	妻アドレス:A 繋ポート:4030 発アドレス:8 プロトコル:*	0	360	保アドレス: 8 会ポート: 8000 関アドレス: A 繋ぎート: 4000 プロトコル: RTP	٥	٥	٥	0	0		L

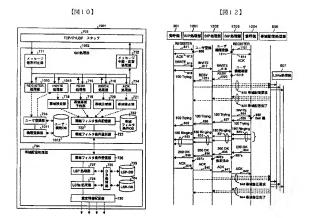


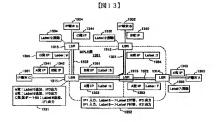


[図8]

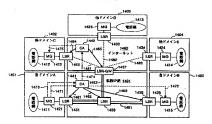




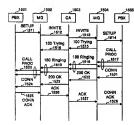


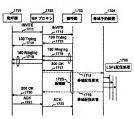


[図14]



【图15】 【图17】





[3]18]

